

09/404,547

日 本 国 特 許 庁  
PATENT OFFICE  
JAPANESE GOVERNMENT

別紙添付の書類に記載されている事項は下記の出願書類に記載されて  
る事項と同一であることを証明する。

This is to certify that the annexed is a true copy of the following application as filed  
in this Office.

出 願 年 月 日  
Date of Application:

1999年 7月23日

出 願 番 号  
Application Number:

平成11年特許願第209836号

出 願 人  
Applicant(s):

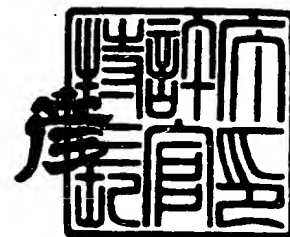
株式会社東芝

CERTIFIED COPY OF  
PRIORITY DOCUMENT

1999年10月 8日

特許庁長官  
Commissioner,  
Patent Office

近 藤 隆 彦



【書類名】 特許願

【整理番号】 A009903887

【提出日】 平成11年 7月23日

【あて先】 特許庁長官 殿

【国際特許分類】 H04L 12/00

【発明の名称】 中継装置及び通信装置

【請求項の数】 17

【発明者】

【住所又は居所】 神奈川県川崎市幸区小向東芝町 1 番地 株式会社東芝研  
究開発センター内

【氏名】 斉藤 健

【発明者】

【住所又は居所】 神奈川県川崎市幸区小向東芝町 1 番地 株式会社東芝研  
究開発センター内

【氏名】 高畠 由彰

【特許出願人】

【識別番号】 000003078

【氏名又は名称】 株式会社 東芝

【代理人】

【識別番号】 100058479

【弁理士】

【氏名又は名称】 鈴江 武彦

【電話番号】 03-3502-3181

【選任した代理人】

【識別番号】 100084618

【弁理士】

【氏名又は名称】 村松 貞男

【選任した代理人】

【識別番号】 100068814

【弁理士】

【氏名又は名称】 坪井 淳

【選任した代理人】

【識別番号】 100092196

【弁理士】

【氏名又は名称】 橋本 良郎

【選任した代理人】

【識別番号】 100091351

【弁理士】

【氏名又は名称】 河野 哲

【選任した代理人】

【識別番号】 100088683

【弁理士】

【氏名又は名称】 中村 誠

【選任した代理人】

【識別番号】 100070437

【弁理士】

【氏名又は名称】 河井 将次

【先の出願に基づく優先権主張】

【出願番号】 平成10年特許願第292824号

【出願日】 平成10年 9月30日

【手数料の表示】

【予納台帳番号】 011567

【納付金額】 21,000円

【提出物件の目録】

【物件名】 明細書 1

【物件名】 図面 1

【物件名】 要約書 1

【包括委任状番号】 9705037

【プルーフの要否】 要



【書類名】 明細書  
【発明の名称】 中継装置及び通信装置  
【特許請求の範囲】

【請求項 1】

第 1 のネットワークに接続された第 1 のインタフェース手段と、  
第 2 のネットワークに接続された第 2 のインタフェース手段と、  
前記第 2 のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニットを、自中継装置上のものとして前記第 1 のネットワーク側に開示する代理構成手段と、

この装置又はサービス又はサブユニット宛の制御コマンド信号を前記第 1 のネットワーク側から受信する制御コマンド受信手段と、

この制御コマンド受信手段で受信した前記制御コマンド信号に対応した信号を前記第 2 のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニット宛に送信する制御コマンド送信手段と、

前記第 1 のネットワーク上の装置から、前記代理構成手段で開示した前記装置又はサービス又はサブユニット宛のコンテンツ保護情報を受信するコンテンツ保護情報受信手段と、

このコンテンツ保護情報受信手段で受信したコンテンツ保護情報に変更を加えず、前記第 2 のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニット宛に転送するコンテンツ保護情報転送手段とを具備したことを特徴とする中継装置。

【請求項 2】

第 1 のネットワークに接続された第 1 のインタフェース手段と、  
第 2 のネットワークに接続された第 2 のインタフェース手段と、  
第 1 及び第 2 のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニットを、自中継装置上のものとして各々他方のネットワーク側に開示する代理構成手段と、

この装置又はサービス又はサブユニット宛の制御コマンド信号を前記代理構成手段で開示したネットワーク側から受信する制御コマンド受信手段と、

この制御コマンド受信手段で受信した前記制御コマンド信号に対応した信号を、前記代理構成手段で開示したネットワークと異なるネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニット宛に送信する制御コマンド送信手段と、

前記第 1 又は第 2 のネットワーク上の装置から、前記代理構成手段で開示した前記装置又はサービス又はサブユニット宛のコンテンツ保護情報を受信するコンテンツ保護情報受信手段と、

このコンテンツ保護情報受信手段で受信したコンテンツ保護情報に変更を加えず、前記他方のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニット宛に転送するコンテンツ保護情報転送手段と、

前記第 1 又は第 2 のネットワーク上の装置から、前記代理構成手段で開示した前記装置又はサービス又はサブユニット宛であり、前記コンテンツ保護情報から得られるコンテンツ鍵で保護されたコンテンツを受信するコンテンツ受信手段と

、  
このコンテンツ受信手段で受信した前記コンテンツに変更を加えず、前記他方のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニット宛に転送するコンテンツ転送手段とを具備したことを特徴とする中継装置。

### 【請求項 3】

前記コンテンツ保護情報は、前記第 1 のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニットと、前記第 2 のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニット間の認証及び又は鍵交換を含むコンテンツ保護の手続きに関する情報であることを特徴とする請求項 2 に記載の中継装置。

### 【請求項 4】

第 1 のネットワークに接続された第 1 のインタフェース手段と、

第 2 のネットワークに接続された第 2 のインタフェース手段と、

第 1 及び第 2 のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニットを、自中継装置上のものとして各々他方のネットワーク側に開示する代理構成手段と、

この装置又はサービス又はサブユニット宛の制御コマンド信号を前記代理構成手段で開示したネットワーク側から受信する制御コマンド受信手段と、

この制御コマンド受信手段で受信した前記制御コマンド信号に対応した信号を、前記代理構成手段で開示したネットワークと異なるネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニット宛に送信する制御コマンド送信手段と、

前記第 1 のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニットと、自中継装

置の間で、コンテンツ保護の手続きを行う第1のコンテンツ保護手段と、

前記第2のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニットと、自中継装置の間で、コンテンツ保護の手続きを行う第2のコンテンツ保護手段と、

前記第1又は第2のいずれか一方のネットワーク上の装置から、前記代理構成手段で開示した自中継装置上の装置又はサービス又はサブユニット宛であり、前記第1又は第2のいずれか一方のコンテンツ保護手段に基づいて暗号化されたコンテンツを受信するコンテンツ受信手段と、

前記コンテンツ受信手段で受信したコンテンツを、前記第1又は第2のいずれか他方のコンテンツ保護手段に基づいて暗号化し、前記第1又は第2のいずれか他方のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニット宛に送信するコンテンツ送信手段とを具備したことを特徴とする中継装置。

【請求項5】

前記第1のコンテンツ保護手段と、前記第2のコンテンツ保護手段で用いられる暗号化方式は異なる方式であるか、又は異なる鍵情報に基づくものであることを特徴とする請求項4に記載の中継装置。

【請求項6】

前記コンテンツ受信手段と、前記コンテンツ送信手段は同一のLSIに封止されていることを特徴とする請求項4に記載の中継装置。

【請求項7】

前記第1のコンテンツ保護手段における前記コンテンツ保護の手続きで使用する第1の鍵情報と、前記第2のコンテンツ保護手段における前記コンテンツ保護の手続きで使用する第2の鍵情報とを同一のものとすることを特徴とする請求項4に記載の中継装置。

【請求項8】

前記第1又は第2のいずれか他方のコンテンツ保護手段における前記コンテンツ保護の手続きは、所定の鍵情報を用いて、コンテンツ単位又はサービス単位又はサブユニット単位で行なうことを特徴とする請求項7に記載の中継装置。

【請求項9】

前記第1及び第2のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニットから

、該装置の認証フォーマットの有無を含む構成情報を受信する構成情報受信手段と、

前記構成情報受信手段で受信した各構成情報に基づいて、該装置又はサービス又はサブユニットの構成認識を行う構成認識手段とを更に具備したことを特徴とする請求項 2 または 4 に記載の中継装置。

【請求項 10】

第 1 のネットワークに接続された第 1 のインタフェース手段と、

第 2 のネットワークに接続された第 2 のインタフェース手段と、

前記第 1 のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニットと、自中継装置の間で、コンテンツ保護の手続きを行う第 1 のコンテンツ保護手段と、

前記第 2 のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニットと、自中継装置の間で、コンテンツ保護の手続きを行う第 2 のコンテンツ保護手段と、

前記第 1 又は第 2 のいずれか一方のネットワーク上の装置から、自中継装置上の装置又はサービス又はサブユニット宛であり、前記第 1 又は第 2 のいずれか一方のコンテンツ保護手段に基づいて暗号化されたコンテンツを受信するコンテンツ受信手段と、

前記コンテンツ受信手段で受信したコンテンツを、前記第 1 又は第 2 のいずれか他方のコンテンツ保護手段に基づいて暗号化し、前記第 1 又は第 2 のいずれか他方のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニット宛に送信するコンテンツ送信手段とを具備し、

前記第 1 のコンテンツ保護手段における前記コンテンツ保護の手続きで使用する第 1 の鍵情報と、前記第 2 のコンテンツ保護手段における前記コンテンツ保護の手続きで使用する第 2 の鍵情報とを同一のものとすることを特徴とする中継装置。

【請求項 11】

ネットワークに接続されたインタフェース手段と、

前記ネットワーク上の他の装置またはサービスまたはサブユニットとの間で、少なくとも認証手続きおよびまたは鍵交換手続きを含む所定のコンテンツ保護手続きを行なうコピープロテクション処理手段と、

前記ネットワーク上の他の装置に対して、自通信装置のアドレスを付与した暗号化されたコンテンツを、ネットワークの仮想チャネル上を介してまたは更に自通信装置のアドレスおよび該コンテンツを一意に識別可能な識別子を付与して、送信するコンテンツ送信手段と、

前記ネットワーク上の他の装置から、前記仮想チャネル上を介してまたは前記識別子を付与して前記暗号化されたコンテンツを転送しているサービスまたはサブユニットまたはプラグについての問合せを受信する受信手段と、

この問合せに応答して、前記ネットワーク上の他の装置に対し、該当するサービスまたはサブユニットまたはプラグについての通知をする通知手段とを具備することを特徴とする通信装置。

#### 【請求項 12】

ネットワークに接続されたインタフェース手段と、

前記ネットワーク上の他の装置またはサービスまたはサブユニットとの間で、少なくとも認証手続きおよびまたは鍵交換手続きを含む所定のコンテンツ保護手続きを行なうコピープロテクション処理手段と、

前記ネットワーク上の他の装置から、該ネットワーク上の他の装置のアドレスが付与された暗号化されたコンテンツを、ネットワークの仮想チャネル上を介してまたは該ネットワーク上の他の装置が該コンテンツを一意に識別可能な識別子が付与された形で、受信するコンテンツ受信手段と、

前記ネットワーク上の他の装置に対して、前記仮想チャネルを介してまたは前記識別子を付与して前記暗号化されたコンテンツを転送しているサービスまたはサブユニットまたはプラグについての問合せを送信する送信手段と、

前記ネットワーク上の他の装置から、前記問合せに該当するサービスまたはサブユニットまたはプラグについての通知を受信する受信手段とを具備することを特徴とする通信装置。

#### 【請求項 13】

ネットワークに接続されたインタフェース手段と、

前記ネットワーク上の他の装置に対して、暗号化されたコンテンツを、送信アドレス、送信ポート、受信アドレスおよび受信ポートの組みで識別されるフロー

を介して送信または受信するコンテンツ転送手段と、

前記ネットワーク上の他の装置との間で、予め定められた論理ポートを用いて、少なくとも認証手続きおよびまたは鍵交換手続きを含む所定のコンテンツ保護手続きを行なうコピープロテクション処理手段とを具備し、

前記所定のコンテンツ保護手続きを行なう場合には、これを前記フローの単位で行なうことを特徴とする通信装置。

【請求項 14】

前記所定のコンテンツ保護手続きに含まれる少なくとも一部の手續きにおいてやり取りされる情報に前記フローの識別子を付与することを特徴とする請求項 21 に記載の通信装置。

【請求項 15】

ネットワークに接続されたインタフェース手段と、

前記ネットワーク上の他の装置またはサービスまたはサブユニットとの間で、少なくとも認証手続きおよびまたは鍵交換手続きを含む所定のコンテンツ保護手続きを行なうコピープロテクション処理手段と、

前記ネットワーク上の他の装置に対して、送信側の装置のアドレスが付与された暗号化されたコンテンツを、ネットワークの仮想チャネル上を介してまたは該送信側の装置が該コンテンツを一意に識別可能な識別子を付与された形で、送信または受信するコンテンツ送受信手段とを具備し、

前記所定のコンテンツ保護手続きに含まれる少なくとも一部の手續きにおいてやり取りされる情報に、前記暗号化されたコンテンツのやり取りを行うサービス、サブユニット、仮想チャネルもしくはプラグの識別子、または前記送信側の装置が前記コンテンツを一意に識別可能な識別子のうちの少なくとも一つを付与することを特徴とする通信装置。

【請求項 16】

第 1 のネットワークに接続された第 1 のインタフェース手段と、

第 2 のネットワークに接続された第 2 のインタフェース手段と、

第 1 のネットワーク上の装置またはサービスまたはサブユニットと、少なくとも認証手続きおよびまたは鍵交換手続きを含む所定のコンテンツ保護手続きを行う

第1のコピープロテクション処理手段と、

第2のネットワーク上の装置またはサービスまたはサブユニットと、少なくとも認証手続きおよびまたは鍵交換手続きを含む所定のコンテンツ保護手続き第2のコピープロテクション処理手段と、

前記第1のインタフェース手段から暗号化された特定のコンテンツを含むデータを受信するコンテンツ受信手段と、

前記第1のインタフェース手段から受信された前記暗号化されたデータを、前記第1のコピープロテクション処理手段で提供されるコンテンツ保護用の鍵で復号化する復号化手段と、

前記復号化されたデータを、別の符号化形式のデータに変換する変換手段と、

前記復号化されたデータを、前記第2のコピープロテクション処理手段で提供されるコンテンツ保護用の鍵で暗号化する暗号化手段と、

前記暗号化されたデータを、前記第2のインタフェース手段へ転送するコンテンツ送信手段とを具備したことを特徴とする中継装置。

【請求項17】

前記第2のネットワーク上の装置またはサービスまたはサブユニットを、自中継装置上のものとして、前記第1のネットワーク側に開示するとともに、前記第1のネットワーク側の装置から、自中継装置上のものとして開示した装置またはサービスまたはサブユニット宛の情報が受信された場合に、この情報に応じた内容の情報を前記第2のネットワーク上の装置またはサービスまたはサブユニット宛に送信するとともに、

前記第1のネットワーク上の装置またはサービスまたはサブユニットを、自中継装置上のものとして、前記第2のネットワーク側に開示するとともに、前記第2のネットワーク側の装置から、自中継装置上のものとして開示した装置またはサービスまたはサブユニット宛の情報が受信された場合に、この情報に応じた内容の情報を前記第1のネットワーク上の装置またはサービスまたはサブユニット宛に送信する代理構成手段を更に具備し、

前記代理構成手段は、前記第1または第2の一方のネットワーク上の装置と、前記第1または第2の他方のネットワーク上の装置またはサービスまたはサブユ

ニットとの、少なくとも認証手続きおよびまたは鍵交換手続きを含む所定のコンテンツ保護手続きを行う場合には、前記第1または第2の一方のコピープロテクション処理手段を用いて前記一方のネットワーク上の装置と該所定のコンテンツ保護手続きを行うとともに、前記第1または第2の他方のコピープロテクション処理手段を用いて前記他方のネットワーク上の装置またはサービスまたはサブユニットと該所定のコンテンツ保護手続きを行うことを特徴とする請求項24に記載の中継装置。

【発明の詳細な説明】

【0001】

【発明の属する技術分野】

本発明は、IEEE 1394バスや無線ネットワーク等のネットワーク間のデータ転送を中継する中継装置及びIEEE 1394バスや無線ネットワーク等のネットワークを介して通信を行う通信装置に関する。

【0002】

【従来の技術】

近年、デジタル放送の開始や、デジタルAV機器の発売等、いわゆる「家庭AV環境のデジタル化」が大きな注目を集めている。デジタルAVデータは、様々な圧縮が可能、マルチメディアデータとしても処理が可能、何回再生しても劣化がない、等の優れた特徴を持ち、今後その用途はますます広がっていくものと考えられる。

【0003】

しかしながら、このデジタルAV技術には、反面、「コンテンツの不正コピーが容易に行える」という側面もある。すなわち、どのようなデジタルコンテンツについても、原理的に「ビットのコピー」で、元どおりの品質の、しかも未来永劫にわたって一切劣化のない複製が作れてしまうため、いわゆる「不正コピー」の問題が発生する。

【0004】

この「不正コピー」を防ぐための技術がいくつか検討されている。その中の一つが、CPTWG（コピープロテクション技術ワーキンググループ）で検討され



ている「1394CPコンテンツ保護システム仕様（1394CP Content Protection System Specification）」である。この技術は、IEEE1394バスに接続されたノード間で、転送するコンテンツ（例えばMPEGデータ等）について、送受信ノードの間で予め認証手続きを行い、暗号鍵（コンテンツキー）を共有できるようにしておき、以降は転送するコンテンツを暗号化して転送し、認証手続きを行った両者以外はコンテンツが読めないようにする技術である。このようにすることにより、認証手続きを行っていないノードは、コンテンツキーの値がわからないため、転送されているデータ（暗号化されているデータ）をたとえ取り込むことができたとしても、この暗号を復号化することはできない。このような認証に参加できるノードは、あらかじめ定められた認証機関が許可したノードのみとしておくことで、不正なノードが暗号鍵を入手することを未然に防ぎ、不正コピーを予め防ぐことが可能になる。

【0005】

【発明が解決しようとする課題】

IEEE1394バスは、最低速度でも100Mbps、網そのものに自動構成認識機能が備わっている、QOS転送機能を持つ等、非常に優れた特徴を持つネットワークシステムであり、それゆえに家庭向けのデジタルAV向けのネットワークとして、デファクトスタンダードの地位を築いている。

【0006】

しかし、IEEE1394は、これら特徴のゆえに、「IEEE1394と、他のネットワークを接続するとき」に様々な制約を生んでいる。例えば、無線網や公衆網とIEEE1394バスを接続する場合は、これらの網が100Mbps以上といった高速性を一般には有していないことや、IEEE1394の自動構成認識機能をこれらの網へそのまま拡張する、といった方法が簡単にはとれないことから、IEEE1394プロトコルをそのまま無線や公衆網に拡張する、といった方法を使うことはできない。そこで、IEEE1394と、無線網や公衆網などの他網の間にプロトコル変換ゲートウェイを配置し、相互接続する方法や、片方の網上のサービスをもう片方の網のサービスとして提供するいわゆる代

理サーバの方法等が提案されている。

【0007】

これらの方法を、従来の技術で述べた1394コピープロテクションに適用しようとした場合、現状では該コピープロテクション技術がIEEE1394バスについてのみ定められている状況である。このコピープロテクション技術を「IEEE1394と、他のネットワークを接続するとき」に拡張するための技術はないのが現状である。

【0008】

本発明は、上記事情を考慮してなされたもので、コピープロテクション技術をIEEE1394のみならず、これと相互接続された他網にも拡張可能な中継装置及び通信装置を提供することを目的とする。

【0009】

また、本発明は、同じネットワークには接続されていない装置間のコンテンツ保護手続きを可能とする中継装置及び通信装置を提供することを目的とする。

【0010】

【課題を解決するための手段】

本発明（請求項1）に係る中継装置は、第1のネットワークに接続された第1のインタフェース手段と、第2のネットワークに接続された第2のインタフェース手段と、前記第2のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニットを、自中継装置上のものとして前記第1のネットワーク側に開示する代理構成手段と、この装置又はサービス又はサブユニット宛の制御コマンド信号を前記第1のネットワーク側から受信する制御コマンド受信手段と、この制御コマンド受信手段で受信した前記制御コマンド信号に対応した信号を前記第2のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニット宛に送信する制御コマンド送信手段と、前記第1のネットワーク上の装置から、前記代理構成手段で開示した前記装置又はサービス又はサブユニット宛のコンテンツ保護情報を受信するコンテンツ保護情報受信手段と、このコンテンツ保護情報受信手段で受信したコンテンツ保護情報に変更を加えず、前記第2のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニット宛に転送するコンテンツ保護情報転送手段とを具備したことを特徴とする。

【0011】

本発明（請求項2）に係る中継装置は、第1のネットワークに接続された第1のインタフェース手段と、第2のネットワークに接続された第2のインタフェース手段と、第1及び第2のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニットを、自中継装置上のものとして各々他方のネットワーク側に開示する代理構成手段と、この装置又はサービス又はサブユニット宛の制御コマンド信号を前記代理構成手段で開示したネットワーク側から受信する制御コマンド受信手段と、この制御コマンド受信手段で受信した前記制御コマンド信号に対応した信号を、前記代理構成手段で開示したネットワークと異なるネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニット宛に送信する制御コマンド送信手段と、前記第1又は第2のネットワーク上の装置から、前記代理構成手段で開示した前記装置又はサービス又はサブユニット宛のコンテンツ保護情報を受信するコンテンツ保護情報受信手段と、このコンテンツ保護情報受信手段で受信したコンテンツ保護情報に変更を加えず、前記他方のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニット宛に転送するコンテンツ保護情報転送手段と、前記第1又は第2のネットワーク上の装置から、前記代理構成手段で開示した前記装置又はサービス又はサブユニット宛であり、前記コンテンツ保護情報から得られるコンテンツ鍵で保護されたコンテンツを受信するコンテンツ受信手段と、このコンテンツ受信手段で受信した前記コンテンツに変更を加えず、前記他方のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニット宛に転送するコンテンツ転送手段とを具備したことを特徴とする。

【0012】

好ましくは、前記コンテンツ保護情報は、前記第1のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニットと、前記第2のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニット間の認証及び又は鍵交換を含むコンテンツ保護の手続きに関する情報であるようにしてもよい。

【0013】

本発明によれば、例えば、保護すべきコンテンツの送信もしくは受信を行っているペアである「代理構成手段が提供している第2のネットワーク上の装置またはサービスまたはサブユニット（以下、装置またはサービスまたはサブユニット

を装置等と呼ぶ)」と「第1のネットワーク上の装置」との間において、「第1のネットワーク上の装置」または「代理構成手段が提供している第2のネットワーク上の装置等」が、あくまでコンテンツ保護手続きの相手は当該中継装置であると認識しつつ、コンテンツ保護手続きを行うことができるため、「第1のネットワーク上の装置」または「代理構成手段が提供している第2のネットワーク上の装置等」は、中継装置を経て接続される別のネットワークについて考慮をする必要がなくなる。また、実際には、中継装置がその手続きを中身を変えずに中継することによって、そのコンテンツ保護手続きを直接「代理構成手段が提供している第2のネットワーク上の装置等」と「第1のネットワーク上の装置」との間において行うことができる。

## 【0014】

また、本発明によれば、保護されるべきコンテンツを、その保護形式を変更することなく受信側に送り届けることができ、コンテンツを保護された形でエンドエンドに送り届けることができる。

## 【0015】

本発明（請求項4）に係る中継装置は、第1のネットワークに接続された第1のインタフェース手段と、第2のネットワークに接続された第2のインタフェース手段と、第1及び第2のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニットを、自中継装置上のものとして各々他方のネットワーク側に開示する代理構成手段と、この装置又はサービス又はサブユニット宛の制御コマンド信号を前記代理構成手段で開示したネットワーク側から受信する制御コマンド受信手段と、この制御コマンド受信手段で受信した前記制御コマンド信号に対応した信号を、前記代理構成手段で開示したネットワークと異なるネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニット宛に送信する制御コマンド送信手段と、前記第1のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニットと、自中継装置の間で、コンテンツ保護の手続きを行う第1のコンテンツ保護手段と、前記第2のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニットと、自中継装置の間で、コンテンツ保護の手続きを行う第2のコンテンツ保護手段と、前記第1又は第2のいずれか一方のネットワーク上の装置から、前記代理構成手段で開示した自中継装置上の装置又は

サービス又はサブユニット宛であり、前記第1又は第2のいずれか一方のコンテンツ保護手段に基づいて暗号化されたコンテンツを受信するコンテンツ受信手段と、前記コンテンツ受信手段で受信したコンテンツを、前記第1又は第2のいずれか他方のコンテンツ保護手段に基づいて暗号化し、前記第1又は第2のいずれか他方のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニット宛に送信するコンテンツ送信手段とを具備したことを特徴とする。

【0016】

本発明によれば、例えば、保護すべきコンテンツの送信もしくは受信を行っているペアである「第2のネットワーク上の装置等」と「第1のネットワーク上の装置」との間において、「第1のネットワーク上の装置」または「第2のネットワーク上の装置等」が、あくまでコンテンツ保護手続きの相手は当該中継装置であると認識しつつ、コンテンツ保護手続きを行うことができるため、「第1のネットワーク上の装置」または「第2のネットワーク上の装置等」は、中継装置を経て接続される別のネットワークについて考慮をする必要がなくなる。また、例えば、中継装置が、コンテンツ保護手続きをそれぞれ終端することで、結局、「第2のネットワーク上の装置等」と中継装置との間、および中継装置と「第1のネットワーク上の装置」との間で、コンテンツ保護手続きをそれぞれ行うこととなり、結局、エンドエンドでコンテンツの保護を行うことができる。

【0017】

また、第1のネットワーク上の装置から第2のネットワーク上の装置等の間の全ての経路において、転送されるデータは暗号化されていることになり、不正コピー等を未然に防ぐことが可能になる。

【0018】

好ましくは、前記第1のコンテンツ保護手段と、前記第2のコンテンツ保護手段で用いられる暗号化方式は異なる方式であるか、又は異なる鍵情報に基づくものであるようにしてもよい。

【0019】

好ましくは、前記コンテンツ受信手段と、前記コンテンツ送信手段は同一のLSIに封止されているようにしてもよい。これによって、この復号化手段と暗号

化手段との間には、暗号化されていないコンテンツデータが流れるため、個々にプロンプトをあてる等して、ここからコンテンツデータを盗聴し、不正コピーを働くことを未然に防止することが可能となる。

【0020】

好ましくは、前記第1のコンテンツ保護手段における前記コンテンツ保護の手続きで使用する第1の鍵情報と、前記第2のコンテンツ保護手段における前記コンテンツ保護の手続きで使用する第2の鍵情報とを同一のものとするようにしてもよい。これによって、一方のネットワークから伝えられた、他方のネットワークへ転送された暗号化データの鍵に関する情報（鍵やシード等）を、他方のネットワークへそのまま転送することにより、他方のネットワーク上の装置では該暗号化鍵の再生が可能となるため、コンテンツ受信手段とコンテンツ送信手段との間の暗号復号機能および再暗号化機能が不要となり、中継装置の大幅なコストの低減と、処理速度の高速化を図ることが可能となる。

【0021】

また、好ましくは、他方のネットワーク側の装置と、暗号化されたデータの転送を行っている場合には、他方のネットワーク上の他の装置からの、暗号化が必要なデータの送信要求は拒否するようにしてもよい。このようにすれば、他方のネットワーク側において、異なる暗号化されたデータ転送を未然に防止することが可能となる。

【0022】

好ましくは、前記第1又は第2のいずれか他方のコンテンツ保護手段における前記コンテンツ保護の手続きは、所定の鍵情報を用いて、コンテンツ単位又はサービス単位又はサブユニット単位で行なうようにしてもよい。これによって、他方のネットワーク側の装置との間で、複数の暗号鍵を定義できるようになるため、暗号化されたデータを同時に転送することが可能となり、一方のネットワーク上の装置から複数の暗号化データが転送される場合あるいは一方のネットワーク上に複数の装置がある場合等への対処が可能となる。

【0023】

好ましくは、前記第1及び第2のネットワーク上の装置又はサービス又はサブ

ユニットから、該装置の認証フォーマット（機器証明）の有無を含む構成情報を受信する構成情報受信手段と、前記構成情報受信手段で受信した各構成情報に基づいて、該装置又はサービス又はサブユニットの構成認識を行う構成認識手段とを更に具備するようにしてもよい。これによって、代理構成手段が構成する代理サービスを、自動的に構成することができるようになり、もって、コンテンツ保護手続きに至る手順のプラグアンドプレイでの実現が可能になる。

## 【0024】

また、好ましくは、前記代理構成手段は、前記第1のネットワークの装置に対してデータを送信する際に、あらかじめ該第1のネットワークの装置に対して自中継装置が代理構成している該データを送信する装置またはサービスまたはサブユニットを通知するようにしてもよい。これによって、この通知を受信した第1のネットワーク上の装置に対して、どこに認証要求を出せばよいかを通知することが可能になる。

## 【0025】

本発明（請求項10）に係る中継装置は、第1のネットワークに接続された第1のインタフェース手段と、第2のネットワークに接続された第2のインタフェース手段と、前記第1のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニットと、自中継装置の間で、コンテンツ保護の手続きを行う第1のコンテンツ保護手段と、前記第2のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニットと、自中継装置の間で、コンテンツ保護の手続きを行う第2のコンテンツ保護手段と、前記第1又は第2のいずれか一方のネットワーク上の装置から、自中継装置上の装置又はサービス又はサブユニット宛であり、前記第1又は第2のいずれか一方のコンテンツ保護手段に基づいて暗号化されたコンテンツを受信するコンテンツ受信手段と、前記コンテンツ受信手段で受信したコンテンツを、前記第1又は第2のいずれか他方のコンテンツ保護手段に基づいて暗号化し、前記第1又は第2のいずれか他方のネットワーク上の装置又はサービス又はサブユニット宛に送信するコンテンツ送信手段とを具備し、前記第1のコンテンツ保護手段における前記コンテンツ保護の手続きで使用する第1の鍵情報と、前記第2のコンテンツ保護手段における前記コンテンツ保護の手続きで使用する第2の鍵情報とを同一のもの

とすることを特徴とする。

【0026】

本発明（請求項11）に係る通信装置は、ネットワークに接続されたインタフェース手段と、前記ネットワーク上の他の装置またはサービスまたはサブユニットとの間で、少なくとも認証手続きおよびまたは鍵交換手続きを含む所定のコンテンツ保護手続きを行なうコピープロテクション処理手段と、前記ネットワーク上の他の装置に対して、自通信装置のアドレスを付与した暗号化されたコンテンツを、ネットワークの仮想チャネル上を介してまたは更に自通信装置のアドレスおよび該コンテンツを一意に識別可能な識別子を付与して、送信するコンテンツ送信手段と、前記ネットワーク上の他の装置から、前記仮想チャネル上を介してまたは前記識別子を付与して前記暗号化されたコンテンツを転送しているサービスまたはサブユニットまたはプラグについての問合せを受信する受信手段と、

この問合せに応答して、前記ネットワーク上の他の装置に対し、該当するサービスまたはサブユニットまたはプラグについての通知をする通知手段とを具備することを特徴とする。

【0027】

本発明（請求項12）に係る通信装置は、ネットワークに接続されたインタフェース手段と、前記ネットワーク上の他の装置またはサービスまたはサブユニットとの間で、少なくとも認証手続きおよびまたは鍵交換手続きを含む所定のコンテンツ保護手続きを行なうコピープロテクション処理手段と、前記ネットワーク上の他の装置から、該ネットワーク上の他の装置のアドレスが付与された暗号化されたコンテンツを、ネットワークの仮想チャネル上を介してまたは該ネットワーク上の他の装置が該コンテンツを一意に識別可能な識別子が付与された形で、受信するコンテンツ受信手段と、前記ネットワーク上の他の装置に対して、前記仮想チャネルを介してまたは前記識別子を付与して前記暗号化されたコンテンツを転送しているサービスまたはサブユニットまたはプラグについての問合せを送信する送信手段と、前記ネットワーク上の他の装置から、前記問合せに該当するサービスまたはサブユニットまたはプラグについての通知を受信する受信手段とを具備することを特徴とする。



【0028】

本発明によれば、特定の仮想チャネルで転送されている暗号化データの送信、あるいは受信それぞれのサブユニットあるいはプラグを特定することが可能となり、以降の認証・鍵交換で、「このサブユニット（あるいはプラグ）から送信、あるいは受信されているデータに関する認証・鍵交換を行いたい」と明示することが可能となり、もって同一ノード同士でも、同時に複数の鍵を定義できるようになるため、複数の暗号化データのやり取りが可能となる。

あるいは、本発明によれば、特定の識別子を持って転送されている暗号化データの送信、あるいは受信それぞれのサブユニットあるいはプラグを特定することが可能となり、以降の認証・鍵交換で、「このサブユニット（あるいはプラグ）から送信、あるいは受信されているデータに関する認証・鍵交換を行いたい」と明示することが可能となり、もって同一ノード同士でも、同時に複数の鍵を定義できるようになるため、複数の暗号化データのやり取りが可能となる。

【0029】

本発明（請求項13）に係る通信装置は、ネットワークに接続されたインタフェース手段と、前記ネットワーク上の他の装置に対して、暗号化されたコンテンツを、送信アドレス、送信ポート、受信アドレスおよび受信ポートの組みで識別されるフローを介して送信または受信するコンテンツ転送手段と、前記ネットワーク上の他の装置との間で、予め定められた論理ポートを用いて、少なくとも認証手続きおよびまたは鍵交換手続きを含む所定のコンテンツ保護手続きを行なうコピープロテクション処理手段とを具備し、前記所定のコンテンツ保護手続きを行なう場合には、これを前記フローの単位で行なうことを特徴とする。

【0030】

好ましくは、前記所定のコンテンツ保護手続きに含まれる少なくとも一部の手続きにおいてやり取りされる情報に前記フローの識別子を付与するようにしてもよい。

【0031】

本発明によれば、フロー毎に異なる鍵の定義ができるようになるため、以降の認証・鍵交換で、「このフローに関する認証・鍵交換を行いたい」と明示するこ

とが可能となり、もって同一ノード同士でも、同時に複数の鍵を定義できるようになるため、複数の暗号化データのやり取りが可能となる。

## 【0032】

本発明（請求項15）に係る通信装置は、ネットワークに接続されたインタフェース手段と、前記ネットワーク上の他の装置またはサービスまたはサブユニットとの間で、少なくとも認証手続きおよびまたは鍵交換手続きを含む所定のコンテンツ保護手続きを行なうコピープロテクション処理手段と、前記ネットワーク上の他の装置に対して、送信側の装置のアドレスが付与された暗号化されたコンテンツを、ネットワークの仮想チャネル上を介してまたは該送信側の装置が該コンテンツを一意に識別可能な識別子を付与された形で、送信または受信するコンテンツ送受信手段とを具備し、前記所定のコンテンツ保護手続きに含まれる少なくとも一部の手續きにおいてやり取りされる情報に、前記暗号化されたコンテンツのやり取りを行うサービス、サブユニット、仮想チャネルもしくはプラグの識別子、または前記送信側の装置が前記コンテンツを一意に識別可能な識別子のうちの少なくとも一つを付与することを特徴とする。

## 【0033】

本発明によれば、認証・鍵交換で、「このサブユニット、あるいはプラグ、あるいは仮想チャネルから送信、あるいは受信されているデータに関する認証・鍵交換を行いたい」と明示することが可能となり、もって同一ノード同士でも、同時に複数の鍵を定義できるようになるため、複数の暗号化データのやり取りが可能となる。

あるいは、本発明によれば、認証・鍵交換で、「このサブユニット、あるいはプラグから、あるいは前記特定の識別子を持って、送信、あるいは受信されているデータに関する認証・鍵交換を行いたい」と明示することが可能となり、もって同一ノード同士でも、同時に複数の鍵を定義できるようになるため、複数の暗号化データのやり取りが可能となる。

## 【0034】

本発明（請求項16）に係る中継装置は、第1のネットワークに接続された第1のインタフェース手段と、第2のネットワークに接続された第2のインタフェ

ース手段と、第 1 のネットワーク上の装置またはサービスまたはサブユニットと、少なくとも認証手続きおよびまたは鍵交換手続きを含む所定のコンテンツ保護手続き行う第 1 のコピープロテクション処理手段と、第 2 のネットワーク上の装置またはサービスまたはサブユニットと、少なくとも認証手続きおよびまたは鍵交換手続きを含む所定のコンテンツ保護手続き第 2 のコピープロテクション処理手段と、前記第 1 のインタフェース手段から暗号化された特定のコンテンツを含むデータを受信するコンテンツ受信手段と、前記第 1 のインタフェース手段から受信された前記暗号化されたデータを、前記第 1 のコピープロテクション処理手段で提供されるコンテンツ保護用の鍵で復号化する復号化手段と、前記復号化されたデータを、別の符号化形式のデータに変換する変換手段と、前記復号化されたデータを、前記第 2 のコピープロテクション処理手段で提供されるコンテンツ保護用の鍵で暗号化する暗号化手段と、前記暗号化されたデータを、前記第 2 のインタフェース手段へ転送するコンテンツ送信手段とを具備したことを特徴とする。

【 0 0 3 5 】

本発明によれば、第 1 のネットワークを伝送させるデータが保護されるべきコンテンツであり、且つ、第 1 のネットワークと第 2 のネットワークの通信帯域が著しく異なる場合のように、第 2 のネットワークに元のデータとは異なるデータ形式で転送することが求められた場合に、変換手段によってデータ形式の変換を行いつつ、第 1 のネットワーク上の装置から第 2 のネットワーク上の装置等の間の全ての経路において、転送されるデータは暗号化されていることになり、両区間（両データ形式）においても、不正コピー等を未然に防ぐことが可能になる。

【 0 0 3 6 】

好ましくは、請求項 1 6 に記載の中継装置において、前記第 2 のネットワーク上の装置またはサービスまたはサブユニットを、自中継装置上のものとして、前記第 1 のネットワーク側に開示するとともに、前記第 1 のネットワーク側の装置から、自中継装置上のものとして開示した装置またはサービスまたはサブユニット宛の情報が受信された場合に、この情報に応じた内容の情報を前記第 2 のネットワーク上の装置またはサービスまたはサブユニット宛に送信するとともに、前

記第1のネットワーク上の装置またはサービスまたはサブユニットを、自中継装置上のものとして、前記第2のネットワーク側に開示するとともに、前記第2のネットワーク側の装置から、自中継装置上のものとして開示した装置またはサービスまたはサブユニット宛の情報が受信された場合に、この情報に応じた内容の情報を前記第1のネットワーク上の装置またはサービスまたはサブユニット宛に送信する代理構成手段を更に具備し、前記代理構成手段は、前記第1または第2の一方のネットワーク上の装置と、前記第1または第2の他方のネットワーク上の装置またはサービスまたはサブユニットとの、少なくとも認証手続きおよびまたは鍵交換手続きを含む所定のコンテンツ保護手続きを行う場合には、前記第1または第2の一方のコピープロテクション処理手段を用いて前記一方のネットワーク上の装置と該所定のコンテンツ保護手続きを行うとともに、前記第1または第2の他方のコピープロテクション処理手段を用いて前記他方のネットワーク上の装置またはサービスまたはサブユニットと該所定のコンテンツ保護手続きを行うようにしてもよい。

## 【0037】

本発明によれば、保護すべきコンテンツの送信もしくは受信を行っているペアである「他方のネットワーク上の装置等」と「一方のネットワーク上の装置」との間において、「一方のネットワーク上の装置」または「他方のネットワーク上の装置等」が、あくまでコンテンツ保護手続きの相手は当該中継装置であると認識しつつ、コンテンツ保護手続きを行うことができるため、「一方のネットワーク上の装置」または「他方のネットワーク上の装置等」は、中継装置を経て接続される別のネットワークについて考慮をする必要がなくなる。また、実際には、中継装置がそのコンテンツ保護手続きをそれぞれ終端することで、結局、「他方のネットワーク上の装置等」と中継装置、および中継装置と「一方のネットワーク上の装置」との間で、コンテンツ保護手続きを行うこととなり、結局、エンドエンドでコンテンツの保護を行うことができる。

## 【0038】

また、好ましくは、請求項16に記載の中継装置において、前記コンテンツ受信手段は、前記第2のコピープロテクション処理手段を用いて、前記第2のネッ

トワーク上の装置またはサービスまたはサブユニットと、前記所定のコンテンツ保護手続きのうち少なくとも一部を行ってそれが正常に終了した場合に、前記第1のコピープロテクション処理手段を用いて、前記第1のネットワークの装置またはサービスまたはサブユニットと前記所定のコンテンツ保護手続きのうち少なくとも一部を行うようにしてもよい。なお、前記所定のコンテンツ保護手続きのうち少なくとも一部は、例えば、認証手続きである。このようにすれば、第2のネットワーク上の装置またはサービスまたはサブユニットが信頼に足るデバイスであるかどうかを未然に知ることができるようになり、まず第2のネットワーク上の装置等と認証手続きを行い、その後、第1のネットワーク上の装置等との認証に失敗した場合に、第1のネットワーク上の装置等との認証を改めて行わなくてもよい分、通信資源や処理資源の節約になる。

## 【0039】

また、本発明に係る通信装置は、第1の装置の制御に供される画面描画のためのプログラムを含む、第1の制御プログラムを受信し、これを稼働するプロセッサ手段と、このプロセッサ手段が描画する画面のうちの少なくとも一部を構成するパネル画面を作成する画面作成手段と、前記パネル画面へのコマンドと、前記第1の装置の制御のためのコマンドとの対応関係を記憶する記憶手段と、前記パネル画面をサブユニットとして第2の装置に公開するサブユニット処理手段と、前記サブユニットへのコマンドを受信した場合、前記記憶手段を参照してこのコマンドを前記第1の装置の制御のためのコマンドに変換して、これを送出する手段とを具備したことを特徴とする。

一般に、前記のような制御プログラムを稼働させるためには、仮想マシンと呼ばれ計算環境を用意する必要があるのに対し、パネル画面を通した機器制御は、簡単なコマンド体型を用意するだけでよい。ため、簡単な計算環境を用意しておけばよい。本発明によれば、前記制御プログラムを持たない第2の装置に対しても、パネル画面という形で、前記第1の装置の制御インタフェースを提供することが可能になる。

## 【0040】

なお、装置に係る本発明は方法に係る発明としても成立し、方法に係る本発明

は装置に係る発明としても成立する。

【0041】

また、装置または方法に係る本発明は、コンピュータに当該発明に相当する手順を実行させるための（あるいはコンピュータを当該発明に相当する手段として機能させるための、あるいはコンピュータに当該発明に相当する機能を実現させるための）プログラムを記録したコンピュータ読取り可能な記録媒体としても成立する。

【0042】

【発明の実施の形態】

以下、図面を参照しながら発明の実施の形態を説明する。

【0043】

（第1の実施形態）

図1は、ある家庭のホームネットワークの全体構成の一例である。

【0044】

このホームネットワークには、送信ノード101、中継ノード102、無線ノード103の3つが接続されており、送信ノード101と中継ノード102は（有線の）IEEE1394バス104に、中継ノード102と無線ノード103は無線網にそれぞれ接続されている。ただし、後述するような方法で、各々のノードは互いに通信ができるようになっている。

【0045】

本実施形態では、送信ノード101から送出されたMP EG映像を、中継ノード102で中継し、無線区間を経由して無線ノード103に送信する場合を例として説明する。その際に、著作権保護（不正コピーの防止）のために、送信ノード101と無線ノード103との間で転送されるMP EG映像データは暗号化される場合を考える。

【0046】

なお、図1では、3つのノードを示してあるが、もちろん、これらの他にノードが接続されていてもよい（後述する他の実施形態においても同様である）。

【0047】

図2に、送信ノード101の内部構造の一例を示す。

【0048】

送信ノード101は、内部にMPEG映像データを蓄積している装置であり、要求に応じてMPEG映像データをIEEE1394バス104を通じて送出する。その際、IEEE1394バス上において不法コピーをされることを未然に防止するために、必要な場合には送出するMPEG映像データを暗号化して送出する機能を持つ。そのため、MPEG映像データを受信するノードと、認証データ、暗号鍵等の交換を行うための機構も持つ。

【0049】

図2に示されるように、この送信ノード101は、IEEE1394インタフェース401、AV/Cプロトコルの処理を行うAV/Cプロトコル処理部402、AV/Cプロトコル内のコピープロテクションに関する処理を行うコピープロテクション処理部403、IEEE1394を通して送受信されるデータのうち、同期チャンネルを通してやり取りされるデータについて送受信するISO信号送受信部404、MPEG映像のストレージであるMPEGストレージ部406、コピープロテクション処理部403から暗号鍵Kをもらい、MPEG映像を暗号化してISO信号送受信部404に送出する暗号化部405を有する。ここで、コピープロテクション処理部403は、認証のためのフォーマットAcertを持つ。

【0050】

次に、図3に、中継ノード102の内部構造の一例を示す。

【0051】

中継ノード102は、IEEE1394バス側から受信したデータ（MPEG映像データ）を無線区間側にフォワードする機能の他に、IEEE1394バス側のノードに対して無線ノードの代理サーバとなり、無線ノードの機能を代理で提供する機能、および無線区間側のノードに対してIEEE1394バス側のノード（本実施形態では送信ノード101）の代理サーバとなり、IEEE1394バス側のノードの機能を代理で提供する機能が存在する。

【0052】

図3に示されるように、この中継ノード102は、IEEE1394インタフェース201、無線インタフェース202、AV/Cプロトコル処理部203、ISO信号送受信部204、無線区間側の同期チャネルの信号の送受信を行う無線ISO信号送受信部205、IEEE1394バス上のノードの構成情報を収集したり、自らの構成情報（自分がどのような機能を持っているかについての情報等）をIEEE1394上に広告する機能を持つ1394バス構成認識部206、IEEE1394バス側に対して無線区間側のノードやサービス（サブユニット）を代理で公開したり、無線区間側のノードやサービスへのコマンド等を代理で受け付け、これを無線区間側に必要に応じてプロトコル変換をして送出したり、あるいは無線区間側に対してIEEE1394側のノード／サービス（サブユニット）の代理公開やコマンドの代理受付／翻訳等を行う代理サブユニット構成部207、無線区間上のノードの構成情報を収集したり、自らの構成情報（自分がどのような機能を持っているかについての情報等）を無線区間上に広告する機能を持つ無線区間構成認識部209、コピープロテクションに関する処理を行い、1394バスと無線区間をまたがるコピープロテクション処理に関しては、やり取りされる情報を透過的にフォワードさせるコピープロテクション制御／フォワード部210、無線区間でやり取りされる制御パケットの送受信を行う無線ノード制御パケット送受信部211を有する。

#### 【0053】

次に、図4に、無線ノード103の内部構造の一例を示す。

#### 【0054】

無線区間においていわゆるIEEE1394プロトコル（物理レイヤプロトコル、リンクレイヤプロトコル等）が稼働している必要は必ずしもなく、IEEE802.11や無線LAN等、任意の無線プロトコルを利用することを想定するが、本実施形態では、特に、いわゆるQOS機能（同期通信機能）を持つ無線網であることを仮定する。ただし、本実施形態は、無線区間部分にQOS機能が求められると制限されるものではない。

#### 【0055】

いわゆるIEEE1394ノードではない無線ノード103が、IEEE13



94バスにつながれたノード（本実施形態では送信ノード101）と通信を行うために、前述のように、中継ノード102がIEEE1394バス上のノードや機能（サブユニット）をエミュレートしている。すなわち、無線ノード103から見て、中継ノード102はいわゆるIEEE1394バス側のノードや機能の代理サーバとなっている。無線ノード103は、これら（IEEE1394側のノードや機能）を中継ノード102の機能と考え、通信を行うが、実際には中継ノード102が必要なプロトコル変換やデータの乗せ換えを行う。

#### 【0056】

図4に示されるように、この無線ノード103は、無線インタフェース301、無線ノード制御パケット送受信部302、コピープロテクション処理部303、無線ISO信号送受信部304、受信した暗号化されたストリーム（MPEG映像等）を、コピープロテクション処理部303から渡されるコンテンツキーKを使ってこれを復号化する暗号復号化部305、MPEGデコード部306、映像を表示するディスプレイ部307を有する。

#### 【0057】

無線ノード103のコピープロテクション処理部303は、後述するように、認証フォーマットBcertを持ち、その認証の発行機関は、送信ノード101（の映像送出サブユニット）の認証フォーマットAcertの発行機関と同一の発行機関である。

#### 【0058】

次に、実際のコピープロテクションを施した上でのMPEG映像全体のシーケンスについて、図5／図6（全体のシーケンス例）、図7／図8（送信ノード101のフローチャート例）、図9／図10／図11（中継ノード102のフローチャート例）、図12／図13（無線ノード103のフローチャート例）を参照しながら説明する。

#### 【0059】

まず、無線ノード103は、自分の構成情報を中継ノード102に通知する（ステップS501）。この通知は、無線ノード内にIEEE1212レジスタを用意し、ここに自分の構成情報を記しておく形で行われてもよい。構成情報とは

、自分（無線ノード）がMPEGデコード／ディスプレイ機能を持つといったことや、認証・鍵交換のための認証フォーマットを持っていること、などである。ここで、この認証フォーマットが、特定のコピープロテクション機関が定めたフォーマットであることを同時に通知したり、IEEE 1394 向けのコピープロテクションのための認証フォーマットである旨を同時に通知してもよい。

【0060】

ここで、認証について簡単に説明する。

【0061】

ネットワーク上を映画やテレビ番組などの著作権を考慮すべきコンテンツ（データ）を転送する場合、それらのコンテンツは暗号によって保護を行うべきである。なぜなら、これらのデータの転送中に、ネットワーク上で盗聴された場合、不正コピーが可能となってしまうからである。これに対する対策としては、転送するデータの暗号化が有効である。

【0062】

次に問題となるのが、「怪しいものにデータを送っている危険はないか」という問題である。たとえ、データを暗号化して送ったとしても、送った先のノード（暗号を解く鍵を持っている）が悪意を持っている場合（不正コピーをしようと考えている場合）には、やはり解読可能な形でデータを送るべきではない。これに対する対策が認証である。すなわち、この暗号を解く鍵を受信側に渡す前に、受信側が不正を働かないものかどうかの確認をとる（確認が取れた受信側ノードにのみ暗号を解く鍵を渡す）仕組みである。

【0063】

具体的には、予め認証機関が「このノード（あるいはサブユニット）は、不正に働くことはない」と認定したノード（あるいはサブユニット）に対して、「認証フォーマット」と呼ばれるデータを、あらかじめ送信側のノードと受信側のノードとの両方に与えておく。この「認証フォーマット」を正しい形で持っているということは、そのノード（あるいはサブユニット）は信用できる（不正を働かない）と考えることができる。そこで、上記のデータ転送に先立って、送受信ノード（あるいはサブユニット）間で認証フォーマットのやり取りを行い、正しい

形で認証フォーマットが確認できた場合に限り、暗号を解くための鍵（もしくは鍵を生成するための元となるデータ）を通知し、その鍵で暗号化されたデータをネットワーク上を転送する、という手法をとる。

## 【0064】

さて、無線ノード103は、このような認証フォーマットをあらかじめ認証機関により与えられており、「暗号化データを正当な形で受信／再生する権利」を持っている。ここで、無線ノード103が持っている認証フォーマットを「B c e r t」とする。

## 【0065】

無線ノード103は、図5のステップS501で自分の構成情報を通知する際に、自分は認証フォーマットを有していることを、この構成情報に加えてもよい（ステップS801）。例えば、図14のように、構成情報の中に、本無線ノード103がMPEGデコード／ディスプレイ機能を持っており、さらに該機能が認証フォーマットを持っていること、その認証フォーマットがどの発行機関が発行したものか、等の情報を有する。

## 【0066】

なお、中継ノード102が無線ノード103の構成を認識する方法としては、この他にも中継ノード102が無線ノード103に対して構成を問い合わせるパケットを送信し、無線ノード103がこれに答える方法等も可能である。

## 【0067】

さて、この構成情報を受信した中継ノード102は、無線ノード103が認証フォーマットを持つことや、MPEGデコード／ディスプレイ機能を持っていることを確認する（ステップS701）。

## 【0068】

中継ノード102は、無線ノード103がMPEGデコード／ディスプレイ機能を持っていることをIEEE1394バス側のノードに対して知らせるため、このMPEGデコード／ディスプレイ機能を、中継ノード102自身のサブユニットとしてIEEE1394バス側に広告する（ステップS502）。具体的には、IEEE1212レジスタに「自分はMPEGデコード／ディスプレイ機能

を持っている」旨を記載したり、AV/Cプロトコルでサブユニット構成の問い合わせを受けた場合に、自分がMPEGデコード／ディスプレイサブユニットを持っているという形で応答を返したりする（これにより、IEEE 1394に接続されたノードは、中継ノード102にこの機能が存在すると認識することになる）。

#### 【0069】

そのために、中継ノード102は、代理サブユニット構成部207内に代理テーブル208を持つ。代理テーブル208は、図15／図16のように、中継ノード102が代理で広告している形と、その実体との対応付けが記されているテーブルである。

#### 【0070】

ここでは、図15のように、無線ノード103のMPEGデコード／ディスプレイ機能が、中継ノード自身のサブユニットとして代理広告される（ステップS702，S703）。

#### 【0071】

このため、送信ノード101から見た中継ノード102の構造は図17のように見えることになる（ステップS601）。

#### 【0072】

以上は、IEEE 1394バス側についての説明であったが、これと同様の関係が無線区間にも成り立っている。すなわち、中継ノード102は、IEEE 1394バス側の機器やサービス、サブユニット構成等を調査し、これらの代理サービスを無線区間側に行っている。よって、図16のような設定がなされ、無線ノードから見た中継ノード102の構造は図18のように見える。

#### 【0073】

さて、中継ノード102内にMPEGデコード／ディスプレイサブユニットがあると認識した送信ノード101は、このサブユニットに対して、MPEG映像を転送することを目的に、1394バス上に同期チャンネル#xを確立し、AV/Cプロトコルにて「この同期チャンネル#x（を受信するプラグ（例えば1394TAにて規定されたAV/Cにおけるプラグ））」と、MPEGデコード／ディス

プレイサブユニットとを接続し、映像を表示せよ」との命令をだす（ステップ S503, S602）。送信ノード101は、このサブユニットが中継ノード101にあたるものと解釈しているため、命令の送信先は中継ノード102である。

#### 【0074】

これを受信（ステップ S704）した中継ノード102は、受信した命令パケットを解釈し、その命令が自らが代理服务を行っている MPEGデコード／ディスプレイサブユニットに対する命令であることを認識し、代理テーブル208を参照して、この命令先の実体は無線ノード103にあることを認識する（ステップ S705）。

#### 【0075】

よって、IEEE1394バスの同期チャンネル#xを通して受信したデータを、無線ノード側にフォワードすべく、無線区間の同期チャンネル（#y）の確保を行い（ステップ S706）、さらに ISO信号送受信部204（同期チャンネル#xを受信）と無線 ISO信号送受信部205（同期チャンネル#yを送信）を接続し、1394インタフェース201から入力された入力データ（ISOデータ）を無線区間にフォワードできるようにする（ステップ S504, S707）。

#### 【0076】

さらに、無線ノード103に対して、「無線同期チャンネル#yを通してデータを送信するので、これを受信し、MPEGデコーダに入力し、その結果をディスプレイに表示せよ」との命令を、無線ノード制御パケットの形で送信する（ステップ S505, S708）。

#### 【0077】

図19に、この無線ノード制御パケットの一例を示す。

#### 【0078】

図19に示されるように、無線ノード103に無線同期チャンネル#yを通して送信したデータ（MPEG映像）を、MPEGデコード／ディスプレイ機能に転送し、表示することを促す内容となっている。また、この中にこのデータ（MPEG映像）を送信するサブユニット（中継ノード102の映像送信機能；実際には、送信ノード101の代理でその機能を持っていると広告している）について

の情報も併せて通知している。

【0079】

これを受信した無線ノード103は、無線同期チャンネル#yを通してデータが送られてくることを認識する(ステップS802)。無線ノード103は、このデータの送信元は中継ノード102の映像送信サブユニットであると認識する(前述のように、実際のデータ送信元は送信ノード101である)。このため、この無線ノード制御パケット内に、「この無線同期チャンネルを通して送信されるデータの送信元は中継ノード102の映像送信サブユニットである」との情報を含めてもよい。

【0080】

この後、送信ノード101は、同期チャンネル#xを通して、暗号化されたMP E G映像を転送する(ステップS603, S506)。これを受信した中継ノード102は、先に設定したようにこれを無線区間にフォワードする(ステップS709, S507)。

【0081】

中継ノード102は、ステップS506で暗号化されたMP E G映像を受信した時点で、これが暗号化データであることを認識できるが、無線網側に転送する必要があると認識し、これをそのままフォワードする。後に認証・鍵交換の手続きが必要である旨を記憶しておいてもよい。

【0082】

このようにして、暗号化されたMP E G映像が無線ノード103に到達する(ステップS803)。このMP E G映像には、ソースアドレスとして中継ノード102のノードIDが含まれていてもよい。このため、無線ノード103は、このMP E G映像が中継ノード102から到達したものであることまでは認識できるが、この時点で無線ノード103はこの暗号を解くための鍵Kを有していない(もしくはその鍵を生成するための元となるデータを有していない)ため、この状態で暗号を解いて、MP E G映像を取り出すことはできない。ここで、無線ノード103は認証手続きがMP E G映像の送信元と必要であることを認識する。

【0083】

そこで、無線ノード103（のコピープロテクション処理部303）は、認証要求を暗号化データの送信元に対して送信する。先に述べたように、無線ノード103には、上記暗号化データの送信元は中継ノード102（内の、サブユニット種別=映像送信サブユニット、かつ、サブユニットID=b（b=0とする）の、サブユニット）であるように認識されている。

## 【0084】

また、図5のS521のように、中継ノード102に対して、「無線ノードにおいて、無線同期チャンネル#yを受信しているのは、サブユニット種別=MPEGデコード/ディスプレイサブユニットで、かつ、サブユニットID=c（c=0とする）の、サブユニットである。無線同期チャンネル#yに暗号化データを送信しているのはどのサブユニットか？」という意味合いの問い合わせを送信してもよい。これに対し、中継ノード102は、「無線同期チャンネル#yに送信しているのは、映像送信サブユニットのサブユニットID=0である。」との返答を返す（ステップS522，S731，S831）。これにより、無線ノード103は、認証を行なう先が中継ノードの映像送信サブユニットであることを認識できる。

## 【0085】

このように、認証要求の宛先を認識し、中継ノード102（内の映像送信サブユニットのサブユニットID=0）に対し、認証要求を送信する。この送信の仕方として、認証要求パケットの宛先を「中継ノードの映像送信サブユニット（のサブユニットID=0）」としてもよいし、認証要求パケットの任意の位置に「映像送信サブユニット（のサブユニットID=0）」という情報を入れ、認証要求先は映像送信サブユニット（のサブユニットID=0）であるということを明確に表示してもよい。前者の場合は、中継ノードの各サブユニット内に認証・鍵交換の手続きが含まれていることを意味する。後者の場合は、中継ノードのある特定の処理部が、一括して、各サブユニットの認証・鍵交換を行なうことを意味する。

## 【0086】

その際、認証要求には、無線ノード103の認証フォーマットBcertを付

与する（ステップ S 804, S 508）。B c e r t は、無線ノード 103 の M P E G デコード／ディスプレイサブユニットの認証フォーマットであってもよい。なお、コピープロテクション処理部は、サブユニット毎（サブユニット種別毎）でなく、サブユニット I D 毎に認証フォーマットを用意してもよい。

【0087】

認証要求を受信（ステップ S 710）した中継ノードは、代理テーブル 208 を参照して、この認証要求の要求先が実は送信ノード 101（の映像送信サブユニットのサブユニット I D = a（a = 0 とする））であることを認識する。

【0088】

中継ノード 102 は、送信ノード 101 に対して、「中継ノードにおいて、同期チャンネル # x を受信しているのは M P E G デコード／ディスプレイサブユニットのサブユニット I D = 0 である。同期チャンネル # x に暗号化データを送信しているのは、送信ノードのどのサブユニットか？」という意味合いの問い合わせを送信してもよい（ステップ S 523, S 631, S 732）。これに対し、送信ノード 101 は、「同期チャンネル # x に送信しているのは、映像送信サブユニットのサブユニット I D = 0 である。」との返答を返す（ステップ S 524, S 631, S 732）。

【0089】

このようにして、認証要求の相手を認識したならば、ステップ S 508 にて受信した認証要求を、中身を変えずに（B c e r t 等はそのまま残して）送信ノード 101 に対してフォワードする（ステップ S 509, S 711）。すなわち、宛先アドレスや、認証要求の宛先であるサブユニット以外の認証フォーマット等は、中継ノードは透過的に転送できる。

【0090】

認証要求の転送の際は、先に説明したように、認証要求パケットの宛先を映像送信サブユニット（のサブユニット I D = 0）としてもよいし、認証要求パケットの任意の位置に当該サブユニットを明示する情報を入れ、認証要求先は当該サブユニットであるということを明確に表示してもよい。

【0091】



ここで、認証要求の中身を変えずにフォワードすることで、この認証要求はそのままの形で送信ノード101に到達することになり、結局、送信ノード101と無線ノード103との間で、実際の認証手続きは進んでいくことになり、しかも中継ノード102をはじめ、その他のノードにはその認証の結果明らかになる鍵の値などの情報を知られることなく、以上の手続きを行っていくことが可能である。

## 【0092】

認証要求を受け取った送信ノード101は、これを中継ノード102のMPEGデコード／ディスプレイサブユニットから送られてきた認証要求であると解釈する（ステップS604）。その後、Bcertから無線ノード103のMPEGデコード／ディスプレイサブユニットを特定できるID（Bdid）を抽出し（ステップS605）、これとともに、やはり同様の認証要求を認証要求の送信元に対して行おうとする。ただし、送信ノード101は、Bcertが無線ノード103の認証フォーマットであるとは意識することではなく、むしろ中継ノード102（のMPEGデコード／ディスプレイサブユニット）の認証フォーマットであると意識をしている。

## 【0093】

この認証要求には、送信ノード101（の映像送出サブユニット）の認証フォーマットAcertと、Bdidとが含まれる。ここで、送信ノード101は、該認証要求（ステップS509）の送信元は中継ノード102（のMPEGデコード／ディスプレイサブユニット）であると解釈しているため、この認証要求の送信先はやはり中継ノード102となる（ステップS606，S510）。

## 【0094】

これを受信（ステップS712）した中継ノード102は、代理テーブル208を参照して、この認証手続きの本来の要求先が無線ノード103（のMPEGデコード／ディスプレイ機能）であることを認識し、この認証手続き要求を、中身を変えずに（Acert等はそのまま残して）無線ノード103に対してフォワードする（ステップS511，S713）。この認証要求の送信元は中継ノード102である。

【0095】

これを受け取った無線ノード103は、これを中継ノード102の映像送信サブユニットから送られてきた認証要求であると解釈する（ステップS805）。その後、A c e r t から送信ノード101の映像サブユニットを特定できるID（A d i d）を抽出し、認証鍵の交換に必要な残りの手続きを、認証要求の送信元に対して行おうとする。なお、この場合も、無線ノード103は、A c e r t が送信ノード101の認証フォーマットであるとは意識せず、むしろ中継ノード102（の映像送信サブユニット）の認証フォーマットであると意識する。

【0096】

この認証鍵の交換に必要な残りの手続きとして、無線ノード103は、認証要求の送信元（と無線ノードが解釈しているノード）に対して認証・鍵交換手続きパケットを送信する（ステップS512）。この認証・鍵交換手続きパケットには、鍵交換初期値、署名、A c e r t の中に含まれていた送信ノード（の映像送信サブユニット）のデバイスID（A d i d）等が含まれている（ステップS806）。ここで、無線ノード103は、該認証要求（ステップS511）の送信元は中継ノード102（の映像送信サブユニット）であると解釈しているため、この認証要求の送信先はやはり中継ノード102となる。

【0097】

これを受信した中継ノード102は、代理テーブル208を参照して、この認証手続きの本来の要求先が送信ノード101（の映像送信サブユニット）であることを認識し、この認証手続きパケットを、中身を変えずに送信ノード101に対してフォワードする（ステップS513, S714）。このパケットの送信元は中継ノード102である。

【0098】

これと同様の手続きが送信ノード101→中継ノード102→無線ノード103の方向に対しても行われる（ステップS514, S515, S609, S715, S807）。

【0099】

この認証手続きパケットを受信した送信ノード101および無線ノード103

は、それぞれ、受信したパケットが改ざんされていないかどうかのタンパの確認、相手から送られてきた認証フォーマットが正しいものであるかどうかの確認等を行い、与えられた値を使って共通の認証鍵  $K_{auth}$  を導き出す。この共通の認証鍵  $K_{auth}$  は、送信ノード（の映像送信サブユニット）と無線ノード（の MPEG デコード／ディスプレイ機能）との間で共通に持つ鍵で、この鍵  $K_{auth}$  を、この両者（送信ノード 101、無線ノード 103）以外の他人に知られることなく共有することがこの時点でできるようになる（ステップ S607、ステップ S608、S808）。

#### 【0100】

この認証鍵  $K_{auth}$  を使って、実際に MPEG ストリームの暗号化を行うコンテンツキー  $K$  の計算ができるようになる。具体的な手順はここでは省略するが、送信ノード 101 から無線ノード 102 に、IEEE 1394 のコピープロテクション方式（5C 方式）のように、交換鍵やシード（種）の値を別途送ることにより、コンテンツキー  $K$  の計算ができるようになっていてもよい（ステップ S518、S519）。

#### 【0101】

さて、このようにして、送信ノード 101（の映像送信サブユニット）と無線ノード 103（の MPEG デコード／ディスプレイ機能）との間で、コンテンツキー  $K$  の値が共有できるようになった。

#### 【0102】

ここで、送信ノード 101 が、送信する MPEG 映像を、コンテンツキー  $K$  を使って、暗号化部 405 にて暗号化し（ステップ S610）、これを 1394 バスの同期チャンネル #  $x$  を通して中継ノード 102（の MPEG デコード／ディスプレイサブユニット）に対して送信する（ステップ S516、S611）。

#### 【0103】

中継ノード 102 は、送信ノード 101 から同期チャンネル #  $x$  を通して送られてくる暗号化された MPEG 映像を、ISO 信号送受信部 204 から無線 ISO 信号送受信部 205 を通して、無線同期チャンネル #  $y$  に送信する（ステップ S517、S716）。

## 【0104】

これを受信した無線ノード103は、キーKの値を使ってMPEG映像の値を復号化する（ステップS809、ステップS810）。復号化されたMPEGデータは、MPEGデコード部306にて復号化され（ステップS811）、これをディスプレイ部307にて再生表示する（ステップS812）。

## 【0105】

このように、1394バスと無線網との間に代理ノードが存在するような相互接続の環境においても、エンドーエンドのノード同士（本実施形態では送信ノード101と無線ノード103）が認証手続きや鍵交換手続きを行うことができ、さらにその内容の中継ノード102を含め、その他のノードが知ることはできない仕組みとなっている。また、実際のMPEG映像等のコンテンツ保護の必要なデータの転送も、コピーが不可能なように経路の全てで暗号化されており、安全なデータ転送が可能になっている。これによって、このような相互接続の環境においても、コピープロテクションを考慮したデータ転送を行うことが可能になる。

## 【0106】

なお、以上の実施形態は、認証手続きや、暗号鍵の交換手続き等を、ノードのサブユニット単位で行ってきたが、無線ノード単位でこれを行うことも可能である。なお、ノード単位で行う例については、次の第2の実施形態で説明するので、例えばこれを適用すればよい。

## 【0107】

また、以上の実施形態では、認証および鍵交換のための手続きを暗号化データの受信後に行ってきたが、該手続きは、暗号化データ受信に先だって行ってももちろん構わない。例えば、装置や該当アプリケーションの立ち上げ時に該手続きを行ってもよい。

## 【0108】

（第2の実施形態）

次に、第2の実施形態について説明する。

## 【0109】

第1の実施形態では、送信ノードと無線ノードとが、直接、互いに認証手続きや鍵交換手続きを行ってきた。すなわち、送信ノード（の映像サブユニット）と無線ノード（のMPEGデコード／ディスプレイ機能）とが、直接、互いを認証し、暗号鍵の交換手続きを行って、暗号化データのやり取りを行ってきた。この際、中継ノードは、送信ノードに対しては無線ノードのMPEGデコード／ディスプレイ機能の代理機能を果たし、無線ノードに対しては送信ノードの映像送信サブユニットの代理機能を果たしてきたが、上記の認証手続きおよび暗号化データのやり取りの部分については、これらのデータの単なるフォワードを、代理していたサブユニットなり機能なりに行う形であった。

#### 【0110】

これに対し、第2の実施形態では、中継ノードにて、一連のコピープロテクション手続き、すなわち認証手続きや暗号化データのやり取りを終端する場合の例を示す。すなわち、送信ノードと中継ノードとの間、および中継ノードと無線ノードとの間で、各々のコピープロテクション手続きは閉じている。つまり、この実施形態においても、中継ノードは、送信ノードあるいは無線ノードに対して代理サービスは提供するものの、コピープロテクションについては、中継ノード自身が認証フォーマットを持ち、中継ノード自身が、1394バス区間のMPEGデータの暗号化転送についての責任を終端するとともに、無線区間のMPEGデータの暗号化転送についての責任を終端する場合の例である。

#### 【0111】

図20に、ある家庭のホームネットワークの全体構成の一例を示す。この全体構成は基本的には第1の実施形態と同様である。

#### 【0112】

図21に、送信ノード2101の内部構造の一例を示す。これも第1の実施形態と基本的には同様である。

#### 【0113】

次に、図22に、中継ノード2102の内部構造の一例を示す。

#### 【0114】

中継ノード2102は、第1の実施形態と同様に、IEEE1394バス側の

ノードに対して無線ノードの代理サーバとなり、無線ノードの機能を代理で提供する機能、および無線区間側のノードに対して IEEE 1394 バス側のノード（本実施形態では送信ノード 2101）の代理サーバとなり、IEEE 1394 バス側のノードの機能を代理で提供する機能を持つ。

【0115】

また、IEEE 1394 バス側から受信したデータ（MPEG 映像データ）を無線区間側にフォワードする機能を持つが、第 1 の実施形態と相違する点は、認証データや暗号化等、コピープロテクションに関する手続きが IEEE 1394 バス区間と無線区間との両方について、この中継ノード 2102 において終端されており、IEEE 1394 バス側については認証フォーマット Bcert を IEEE 1394 コピープロテクション処理部 2208 に、無線区間側については認証フォーマット Ccert を無線区間コピープロテクション処理部 2212 にそれぞれ持ち、1394 バスの同期チャネルから入力されてきた暗号化データについては、ISO 信号受信部 2203 にて受信→暗号復号化部 2204 にて暗号復号化→復号化された MPEG 映像を、暗号化部 2205 にて再暗号化→無線 ISO 信号送受信部 2206 にて、無線同期信号上に送信、というプロセスを踏む点である。

【0116】

これらの認証フォーマットは、IEEE 1394 インタフェース毎、あるいは無線区間インタフェース毎に 1 つずつもっていてもよいし、（代理も含めて）サブユニット毎（サブユニット種別毎）に 1 つずつ持っていてもよい。

【0117】

ここで、Acert と Bcert は、同じ認証機関（例えば IEEE 1394 のコピープロテクションを担当する認証機関）が発行した認証フォーマットであると仮定するが、後述する無線区間の認証フォーマット（後述する Ccert と Dcert）については、同じくこの認証機関が発行したものであってもよいし、無線区間を担当する別の認証機関が発行する認証フォーマットであってもよい。

【0118】

次に、図 23 に、無線ノード 2103 の内部構造の一例を示す。コピープロテクション処理部 2303 が、無線区間向けの認証フォーマット D c e r t を持っていること以外は、基本的には第 1 の実施形態の無線ノードと同様である。

#### 【0119】

次に、実際のコピープロテクションを施した上での M P E G 映像全体のシーケンスについて、図 24 / 図 25（全体のシーケンス例）、図 26 / 図 27（送信ノード 2101 のフローチャート例）、図 28 / 図 29 / 図 30 / 図 31（中継ノード 2102 のフローチャート例）、図 32 / 図 33（無線ノード 2103 のフローチャート例）を参照しながら説明する。

#### 【0120】

まず、無線ノード 2103 は、自分の構成情報を中継ノード 2102 に通知する（ステップ S 2501）。構成情報とは、自分（無線ノード）が M P E G デコード / ディスプレイ機能を持つことといったことや、認証のための認証フォーマットを持っていることなどである（図 14 参照）。ここで、認証のための認証フォーマットが、無線区間用の認証フォーマットである旨を通知してもよい（ステップ S 2801）。

#### 【0121】

これを受信した中継ノード 2102 は、無線ノード 2101 が認証フォーマットを持つことや、M P E G デコード / ディスプレイ機能を持っていることを確認する（ステップ S 2701）。中継ノード 2102 は、第 1 の実施形態と同様に、この M P E G デコード / ディスプレイ機能を、I E E E 1212 レジスタや A V / C プロトコル等を使って、中継ノード 2102 自身のサブユニットとして I E E E 1394 バス側に広告する（ステップ S 2502）。

#### 【0122】

そのために、中継ノード 2102 は、代理サブユニット構成部 2210 内に代理テーブル 2214 を持つ。この代理テーブル 2214 は、基本的には第 1 の実施形態と同様であり、図 34 / 図 35 のように、中継ノード 2102 が代理で広告している形と、その実体との対応付けが記されているテーブルである。

#### 【0123】

ここでは、図34のように、無線ノード2103のMPEGデコード／ディスプレイ機能が、中継ノード自身のサブユニットとして代理広告される（ステップS2702，S2703）。

【0124】

このため、送信ノード2101から見た中継ノード2102の構造は、図36のように見えることになる（ステップS2601）。

【0125】

以上は、IEEE1394バス側についての説明であったが、第1の実施形態と同様に、これと同様の関係が無線区間にも成り立っている。すなわち、中継ノード2102は、IEEE1394バス側の機器やサービス、サブユニット構成等を調査し、これらの代理サービスを無線区間側に行っている。よって、図35のような設定がなされ、無線ノードから見た中継ノード2102の構造は図37のように見える。

【0126】

さて、中継ノード2102内にMPEGデコード／ディスプレイサブユニットがあると認識した送信ノード2101は、このサブユニットに対して、MPEG映像を転送することを目的に、1394バス上に同期チャンネル#xを確立し、AV/Cプロトコルにて「この同期チャンネル#x（を受信するプラグ）と、MPEGデコード／ディスプレイサブユニットとを接続し、映像を表示せよ」との命令を出す（ステップS2503，S2602）。送信ノード2101は、このサブユニットが中継ノード2102にあるものと解釈しているため、命令の送信先は中継ノード2102である。

【0127】

これを受信（ステップS2704）した中継ノード2102は、受信した命令パケットを解釈し、その命令が自らが代理サービスを行っているMPEGデコード／ディスプレイサブユニットに対する命令であることを認識し、代理テーブル2210を参照して、この命令先の実体は無線ノード2103にあることを認識する（ステップS2705）。

【0128】



ここで、図20の無線区間は、QOS対応の無線LANになっており、予め定められた手順を踏めば、パケット廃棄や遅延等の品質劣化無く、転送データを送信先まで転送することが可能であるとする。この無線LAN上では、データは図38のように、イーサネットフレームと同様のフォーマット、すなわち「送信元アドレス、宛先アドレス、データ」のようなフォーマットを持つ、無線フレームで転送される。

#### 【0129】

さて、IEEE1394バスの同期チャンネル#xを通して受信したデータを、無線ノード側にフォワードすべく、無線区間のQOS設定を行う。さらにISO信号送受信部2203（同期チャンネル#xを受信）と無線ISO信号送受信部2206（QOS保証を行なう無線フレームにて送信）を図22の点線のように接続し（まだ暗号の復号化ができないため）、1394インタフェース2201から入力されたISO入力データを無線区間にそのままフォワードできるようにしてもよい（ステップS2504、S2706、S2707）。

#### 【0130】

さらに、無線ノード2103に対して、「上記無線フレームを通して、データを送信するので、これを受信し、その結果をディスプレイに表示せよ」との命令を無線ノード制御パケットの形で送信する（ステップS2505、S2708、S2802）。この制御プロトコルには、IEEE1394AV/Cプロトコル、あるいはIEC61883プロトコルや、これらを変形したものを用いてもよい。後述するように、本実施形態では、無線LAN上に同期チャンネルの概念はないものの、転送するデータにソースID（SID）なる領域を設け、無線区間にQOSデータを送信しているノード毎に、転送しているQOSデータを一意に区別できるようになっており、このSIDの値をIEEE1394の同期チャンネルのように、データフローの判別に用いることができる。無線ノード制御パケットの一例を図39に示す。パケットの送信元は中継ノード2102である。

#### 【0131】

これを受信した無線ノード2103は、 $\alpha$ なるSIDが付与されて、データがQOS転送されてくることを認識する。

【0132】

この後、送信ノード2101は、同期チャンネル#xを通して、暗号化されたMPEG映像を転送する（ステップS2506、S2603）。コンテンツ鍵はK1とする。この暗号鍵は、後述する交換鍵やシードの関数として導出される。

【0133】

また、この暗号化されたMPEG映像を送信するフレームには、同期チャンネル番号の他、送信ノードを識別する「送信ノードID」が含まれていてもよい。

【0134】

これを受信した中継ノード2102は、データが暗号化されていることを認識するとともに、例えば受信データに含まれる「送信ノードID」を参照して、このデータを送信しているのが送信ノード2101であることを認識し（ステップS2709）、送信ノード2101に対して、「同期チャンネル#xを通して、このデータを送出しているのは、送信ノード2101のどのサブユニットか」を確認するため、認証先の問合せを行なう（ステップS2507、S2710）。この際、データが転送されている同期チャンネル番号（#x）を記載して、送信ノード2101が、データを送信しているサブユニットを特定できるようにしておくとともに、このデータを受信する自身のサブユニット（本実施形態の場合、中継ノード2102のMPEGデコード／ディスプレイサブユニットのサブユニットID=0）も通知する。これは、送信ノード2101から見た認証先を通知する役割を持つ。

【0135】

なお、この認証先問合せパケットと、後述する認証先応答パケットは、認証機関のプライベート鍵でハッシュや暗号化したデータを電子署名として記載しておき、改ざん等が無いことを確認できるようにしてもよい。

【0136】

さて、認証先問合せを受信（ステップS2604）した送信ノード2101は、同期チャンネル#xに対して送信しているデータを受信しているサブユニットが、中継ノード2102のMPEGデコード／ディスプレイサブユニットであることを認識するとともに、自らが該同期チャンネル#xに送信しているサブユニット

が、映像送信サブユニット（サブユニットID=0）であることを、認証先応答パケットとして、中継ノード2102に通知する（ステップS2508, S2605）。

【0137】

これにより、中継ノード2102は、同期チャンネル#xにデータを送信しているサブユニットが、送信ノード2101の映像送信サブユニット（サブユニットID=0）であることを認識できる（ステップS2711）。

【0138】

同期チャンネル#xにデータを送信しているサブユニットが、送信ノード2101の映像送信サブユニットであることを認識した中継ノード2102（のMPEGデコード／ディスプレイサブユニットの代理機能）は、続いて送信ノード2101の映像送信サブユニットに対して認証要求を行なう。この認証要求には、中継ノード、あるいは中継ノードのMPEGデコード／ディスプレイサブユニットの認証フォーマット（B c e r t）が共に転送される（ステップS2509, S2606, S2607, S2712）。この認証要求と認証フォーマットの交換は、第1の実施形態と同様に、送信ノード2101（の映像送信サブユニット）から中継ノード2102（のMPEGデコード／ディスプレイサブユニット）に向けても行われる（ステップS2510, S2608, S2713, S2714）。このように、第2の実施形態においても、認証・鍵交換にサブユニットに関する情報も交換するのは、同じ装置同士の通信でも、通信しているサブユニットが異なれば、異なる鍵の使用ができるようになるためである。

【0139】

お互いに認証が完了した両ノードは、第1の実施形態と同様に認証・鍵交換手続きを行い（ステップS25111, S25112, S2609, S2715）、認証鍵K a u t h 1を共有する。この認証鍵を使って、送信ノード2101は、交換鍵やシードの転送を中継ノード2102に対して行ない（ステップS2512, S2610, , S2716）、結局、中継ノード2102では、コンテンツ鍵K 1の値を知ることができるようになる（ステップS2717）。

【0140】

以降、転送されてくるコンテンツ鍵K1で暗号化されたMPEG映像（同期チャンネル#x経由）（ステップS2513, S2611, S2612）は、中継ノード2102にて復号化され（ステップS2514, S2718）、さらに無線区間用に別に用意されたコンテンツ鍵k2で再暗号化され（ステップS2515, S2516, S2719）、無線区間上をQOSが保証される形で、無線ノード2103に対して送信される（ステップS2517, S2720, S2803）。この時点では、MPEG映像はISO信号送受信部2203、暗号復号化部2204、暗号化部2205、無線ISO信号送受信部2206というパスを通る。

#### 【0141】

先に述べたように、このとき中継ノード2102が、無線区間側に送信しているデータの区別ができるようにするために、ソースIDなる、中継ノード2102で一意的な値を付与して送出してもよい。ここでは、この一意的な値を $\alpha$ とする。すなわち、 $\alpha$ の値のついたデータは、IEEE1394の同期チャンネル#xから受信したデータ（をコンテンツ鍵K1で復号化し、コンテンツ鍵K2で再暗号化したもの）である。中継ノード2102は、 $\alpha$ のSIDを付けて無線区間に送出しているデータは、自身の無線区間側の映像送信サブユニットの代理機能から送信しているデータであることを認識している。

#### 【0142】

これを受信した無線ノード2103の動作は、基本的に先に説明した、暗号化データを受信した中継ノード2102の動作と同様である。すなわち、データが暗号化されていることを認識するとともに、例えば受信データに含まれる「送信元アドレス」を参照して、このデータを送信しているのが中継ノード2102であることを認識し、中継ノード2102に対して、「 $\alpha$ なる値を付与して、このデータを送出しているのは、中継ノード2102のどのサブユニットか」を確かめるため、中継ノードに認証先の問合せを行なう（ステップS2518, S2804）。

#### 【0143】

この際、データが転送されているSIDの値（ $\alpha$ ）を記載して、中継ノード2

102が、データを送信しているサブユニットを特定できるようにしておくとともに、このデータを受信する受信側のサブユニット（本実施形態の場合、無線ノード2103のMP EGデコード／ディスプレイサブユニットのサブユニットID=0）も通知する。これは、中継ノード2102から見た認証先を通知する役割を持つ。

## 【0144】

認証先問合せを受信（ステップS2721）した中継ノード2102は、SID= $\alpha$ に対して送信しているデータを受信しているサブユニットが、無線ノード2103のMP EGデコード／ディスプレイサブユニット（サブユニットID=0）であることを認識するとともに、自らがSID= $\alpha$ を付与して送信しているサブユニットが、映像送信サブユニットであることを、認証先応答パケットとして、無線ノード2103に通知する（ステップS2519, S2722, S2805）。

## 【0145】

これにより、無線ノード2103は、SID= $\alpha$ を付与してデータを送信しているサブユニットが、中継ノード2102の映像送信サブユニットであることを認識できる。

## 【0146】

SID= $\alpha$ を付与してデータを送信しているサブユニットが、中継ノード2102の映像送信サブユニットであることを認識した無線ノード2103（のMP EGデコード／ディスプレイサブユニット）は、続いて中継ノード2102の映像送信サブユニットに対して認証要求を行なう（ステップS2520, S2723, S2724, S2806）。この認証要求には、無線ノード（または無線ノードのMP EGデコード／ディスプレイサブユニット）の認証フォーマット（Dcert）が共に転送される。この認証要求と認証フォーマットの交換は、中継ノード2102（の映像送信サブユニット）から無線ノード2103（のMP EGデコード／ディスプレイサブユニット）に向けても行われる（ステップS2521, S2725, S2807）。

## 【0147】

お互いに認証が完了した両ノードは、続いて認証・鍵交換手続きを行い（ステップ S 2 5 2 2, S 2 5 2 3, S 2 7 2 6, S 2 8 0 8）、認証鍵  $K_{auth2}$  を共有する。この認証鍵を使って、中継ノード 2 1 0 2 は、交換鍵やシードの転送を無線ノード 2 1 0 3 に対して行い（ステップ S 2 5 2 4, S 2 7 2 7, S 2 8 0 9）、結局、無線ノード 2 1 0 3 で、コンテンツ鍵  $K_2$  の値を知ることができる（ステップ S 2 8 1 0）。

【0148】

なお、これまでの説明では送信ノードと中継ノード間の認証・鍵交換と、中継ノードと無線ノード間の認証・鍵交換とは、順次行われる形で説明したが、逆の順番でもよいし、両者を並行して行うことも可能である。

【0149】

以降、転送されてくるコンテンツ鍵  $K_1$  で暗号化された M P E G 映像（ステップ S 2 5 2 5）は、中継ノード 2 1 0 2 にて復号化され（ステップ S 2 5 2 6）、さらに無線区間用に別に用意されたコンテンツ鍵  $K_2$  で再暗号化され（ステップ S 2 5 2 7, S 2 5 2 8, S 2 7 2 8）、無線区間上を Q O S が保証される形で、 $SID = \alpha$  が付与された無線フレームの形で無線ノード 2 1 0 3 に対して送信される（ステップ S 2 5 2 9, S 2 7 2 9）。

【0150】

今度は、無線ノード 2 1 0 3 は、先に入手した交換鍵、シードの値を使って、コンテンツ鍵  $K_2$  を計算できるので、これを復号化することが可能であり（ステップ S 2 5 3 0, S 2 8 1 1）、これをディスプレイ部 2 3 0 7 にて再生する（ステップ S 2 8 1 2）。

【0151】

このように、I E E E 1 3 9 4 バスと無線網の間に代理ノードが存在するような相互接続の環境においても、代理機能を提供する中継ノードと送信ノード、および中継ノードと受信ノードが、それぞれの区間で、認証手続きや鍵交換手続きを行うことで、実際の M P E G 映像等のコンテンツ保護の必要なデータの転送を、コピーが不可能なように経路の全てで暗号化されて行うことができ、安全なデータ転送が可能になっている。これによって、このような相互接続の環境にお

いても、コピープロテクションを考慮したデータ転送が可能になる。

【0152】

もちろん、中継ノード2102の「生のMPEGデータ」が流れる部分、具体的には暗号復号化部2204と暗号化部2205との間には、データをコピーされる危険が考えられるため、この部分でデータコピーがなされないようにするための工夫（例えば、暗号復号化部と暗号化部を一体のLSIにするなど）がなされていると、この間でプローブをあてるなどしてデータを盗聴（不正コピー）することが実質的に不可能になるため、このような対策を行っておくことが有益である。

【0153】

（第3の実施形態）

次に、第3の実施形態について説明する。

【0154】

第3の実施形態では、IEEE1394上において、HAVi規格（Specification of the Home Audio/Vidio Interoperability (HAVi) Architecture）等に代表される、AV/Cの上位レイヤに相当するAV機器制御ソフトウェアが稼働している場合における実施形態である。

【0155】

図40に、ある家庭のホームネットワークの全体構成の一例を示す。この全体構成は基本的には第1の実施形態と同様である。

【0156】

図41に、送信ノード4101の内部構造の一例を示す。これも第1の実施形態の場合とほぼ同様であるが、IEEE1212レジスタ4407を強調のため、追加記述している。IEEE1212レジスタ4407には、送信ノード4101の属性、例えば「どのベンダの製品かを示す情報、例えばVTRやチューナ等といったどのようなジャンルの製品かを示す情報、製造番号、制御ソフトウェアの配置URL、制御アイコン、コマンド一覧」等の情報が含まれる。

【0157】

次に、図 4 2 に、中継ノード 4 1 0 2 の内部構造の一例を示す。中継ノード 4 1 0 2 も、第 1 の実施形態とほぼ同様の構成であるが、本実施形態のシーケンスを説明する際に必要な I E E E 1 2 1 2 レジスタ 4 2 1 3 を 1 3 9 4 バス構成認識部 4 2 0 6 内に特に記した点と、H A V i 処理部 4 2 1 2 を持つ点が第 1 の実施形態と異なる。H A V i 処理部 4 2 1 2 には、いわゆる H A V i バイトコードの処理を行う仮想マシン（VM）が存在する。また、本実施形態においては、制御画面の記述を行う「パネルサブユニット」の代理機能を代理サブユニット構成部 4 2 0 7 が持つ。

#### 【0158】

次に、図 4 3 に、無線ノード 4 1 0 3 の内部構造の一例を示す。これについても、第 1 の実施形態の場合と基本的には同様である。

#### 【0159】

次に、H A V i 環境における、実際のコピープロテクションを施した上での M P E G 映像全体のシーケンスについて、図 4 4 / 図 4 5（全体のシーケンス例）、図 4 6 / 図 4 7（送信ノード 4 1 0 1 のフローチャート例）、図 4 8 / 図 4 9 / 図 5 0（中継ノード 4 1 0 2 のフローチャート例）、図 5 1 / 図 5 2（無線ノード 4 1 0 3 のフローチャート例）を参照しながら説明する。

#### 【0160】

まず、無線ノード 4 1 0 3 は、自分の構成情報を中継ノード 4 1 0 2 に通知する（ステップ S 4 5 0 1）。このとき、これらの構成情報は、I E E E 1 2 1 2 レジスタ形式の情報として中継ノード 4 1 0 1 に送付するものとする。すなわち、中継ノード 4 1 0 2 が、無線ノード 4 1 0 3 に対して「I E E E 1 2 1 2 で規定される C S R（コマンド・ステータスレジスタ）空間の、このアドレスに相当する部分についての情報」を要求し、これに無線ノード 4 1 0 3 が答える形でこのやり取りが行われてもよい。ここで、前述のように、この構成情報には、自分（無線ノード）が M P E G デコード／ディスプレイ機能を持つといったことや、認証のための認証フォーマットを持っていること、等が含まれる。ここで、無線ノード 4 1 0 3 が持っている認証フォーマットを B c e r t とする。

#### 【0161】



これを受信した中継ノード 4102 は、無線ノード 4101 が認証フォーマットを持つことや、MPEGデコード／ディスプレイ機能を持っていることを確認する（ステップ S4701）。中継ノード 4102 は、無線ノード 4101 が MPEGデコード／ディスプレイ機能を持っていることを IEEE1394 バス側のノードに対して知らせるため、この MPEGデコード／ディスプレイ機能を、中継ノード 4102 自身のサブユニットとして IEEE1394 バス側に広告する（ステップ S4502）。具体的には、自身の IEEE1212 レジスタに「自分は MPEGデコード／ディスプレイ機能を持っている」旨を記載したり、AV/C プロトコルでサブユニット機能の問い合わせを受けた場合に、自分が MPEGデコード／ディスプレイサブユニットを持っているという形で応答を返したりする（これにより、送信ノード 4101 等の IEEE1394 に接続されたノードは、中継ノードにこの機能が存在すると認識することになる）。

#### 【0162】

そのために、中継ノード 4102 は、代理テーブル 4208 を持つ。代理テーブル 4208 は、図 53／図 54 のように、中継ノード 4102 が代理で広告している形と、その実体との対応付けが記されているテーブルである。

#### 【0163】

ここでは、図 53 のように、無線ノード 4103 の MPEGデコード／ディスプレイ機能が、中継ノード自身のサブユニットとして代理広告される（ステップ S4702, S4703）。

#### 【0164】

以上と逆の手続きが IEEE1394 バス 4104 上の送信ノード 4101 の代理登録を無線区間側に対してみせる形で行われる（ステップ S4503, S4504）。すなわち、送信ノード 4101 の IEEE1212 レジスタ 4407 に、自分が映像送信機能を持つこと、およびパネル機能（制御画面機能）を持つことを記述しておき、これを中継ノード 4102 が読み込む（ステップ S4601, S4704）。この送信ノード 4101 の機能を、中継ノード 4102 の機能として、代理して無線区間側の IEEE1212 相当機能（無線区間側の CSR 空間）に反映し、無線ノード 4103 側には、上記映像送信機能、およびパネ

ル機能が中継ノード4102の機能であるものとして認識してもらう。この対応関係を、代理テーブル4208に図54のように反映する（ステップS4705）。

【0165】

このようにして代理テーブル4208は、図53／図54のように構成される。また、送信ノード4101から見た中継ノード4102の内部構造を図55に、無線ノード4103から見た中継ノード4102の内部構造を図56に、それぞれ示す。

【0166】

なお、この時点で、ステップS4503の送信ノード構成情報の中に、送信ノード4101を制御するためのHAViのバイトコードが含まれており、中継ノード4102は送信ノード4101の代理サーバ、すなわちDCM（デバイスコントロールモジュール）の機能を有していてもよい。この場合、このバイトコードは、中継ノード4102のHAVi処理部4212内の仮想マシン上で稼働することになる。

【0167】

さて、中継ノード4102にパネル機能があるものと認識した無線ノード4103は、中継ノード4102の（パネルサブユニット）に対して、パネルの表示要求のコマンドを送出する（ステップS4505，S4802）。これを受信（ステップS4706）した中継ノード4102は、代理テーブル4208を参照し、このパネル機能の実体が送信ノード4101に存在していることを認識し、前記パネル表示要求コマンドを送信ノード4101に対してフォワードする（ステップS4506，S4707）。

【0168】

これを受信（ステップS4601）した送信ノード4101は、AV／Cプロトコルにてパネル応答（つまり、制御画面の送信）を行う。送信先は、中継ノード4102である（ステップS4603，S4507）。これを受信（ステップS4708）した中継ノード4102は、代理テーブル4208を参照して、これを無線ノード4103にフォワードする（ステップS4709，S4508，

S 4 8 0 3)。

【0169】

ここで、図 5 7 に、無線ノード 4 1 0 3 に送られてきた制御画面の一例を示す。この制御画面（パネル）では、6 つの映画のタイトルを表示したボタンが提供される。これらのボタンは、例えば「ボタン 1」、「ボタン 2」、…等の名前が付けられており、ユーザがあるボタンを押すと、例えば「ボタン 1 が押されました」というコマンドの形で、パネルの送信元に送られる仕組みとなっているものとする。

【0170】

さて、無線ノード 4 1 0 3 は、中継ノード 4 1 0 2 が提供していると認識している映像送信サービスを受けようと考え（実際に提供しているのは送信ノード 4 1 0 1）、無線ノード制御パケットを使って（ステップ S 4 5 0 9）、映像を流すための無線同期チャンネル # y を確保し、このチャンネルを中継ノード 4 1 0 2 の映像送信サブユニットに接続するためのコマンドを中継ノード 4 1 0 2 に対して発行する（ステップ S 4 8 0 4）。これを受信した中継ノード 4 1 0 2 は、代理テーブル 4 2 0 8 を参照して、実際にこの A V / C コマンドが発行されるべきノード（送信ノード 4 1 9 1）を確認し、I E E E 1 3 9 4 バス上に必要な帯域を確保するとともに（同期チャンネル # x）、内部の I S O 信号送受信部 4 2 0 4 を設定して、I E E E 1 3 9 4 バスの同期チャンネル # x と無線同期チャンネル # y とを相互に接続する（ステップ S 4 7 1 0, S 4 7 1 1, S 4 7 1 2, S 4 5 1 0）。また、中継ノード 4 1 0 2 は、送信ノード 4 1 0 1 に対し、同期チャンネル # x を映像送信サブユニットに接続するコマンドを発行する（ステップ S 4 5 1 1, S 4 7 1 3）。これを受信（ステップ S 4 6 0 4）した送信ノード 4 1 0 1 は、映像送信サブユニットの実体である内部の映像ストリームの流れるパス（図 4 1 で 2 重矢印になっている部分）を I E E E 1 3 9 4 バスの同期チャンネル # x に接続する。

【0171】

これと前後して、無線ノード 4 1 0 3 のユーザは、見たい映像を選択するために図 5 7 のパネルの中から適当な番組を選択すべく、制御画面のボタンを押す（

例えば、マウスを使ってクリックする、ペン入力する、タッチする、など）。この操作は、中継ノード4102に伝達され、これは代理テーブル4208の参照を経て送信ノード4101へのコマンドに変換される（ステップS4805, S4714, S4715, S4605, S4512, S4513）。

#### 【0172】

この後、送信ノード4101は、同期チャンネル#xを通して、暗号化されたMPEG映像を転送する（ステップS4514, S4606）。これは、中継ノード4102にて中継され、無線ノード4103に到達する（ステップS4716）。

#### 【0173】

後の手続きは、第1の実施形態の場合と同様であり、暗号化されたMPEG映像が無線ノード4103に到達する（ステップS4806）が、この時点で無線ノード4103はこの暗号を解くための鍵を有していないため、MPEG映像の送信元と認証手続きを開始する。認証手続き以降の手続きについては第1の実施形態と同様であるので、ここでの詳細な説明は省略する。

#### 【0174】

なお、第1の実施形態に従えば、認証は送信ノード4101の映像送信サブユニットに相当する機能と、無線ノードの映像受信サブユニットに相当する機能との間で行われると考えられるが、第3の実施形態の場合には、このような認証方式の他に、送信ノード4101のパネルサブユニットが認証の対象となるような方式も考えられる。この場合は、送信ノード4101のパネルにデバイスIDが割り当てられることになる。

#### 【0175】

なお、HAViにおいては、送信ノード4101から送られてくるバイトコードであるDCM等の中に、送信ノード4101を制御するための制御画面情報が含まれる場合がある。このようなモジュールをDDI（データドリブンインタラクション）と呼ぶ。このようなモジュールは、例えば中継ノード4102内のHAVi処理部4212にて展開され、制御画面が生成される。本実施形態では、この制御画面（あるいは、それと同等の機能を持つ制御画面）を無線ノード側に

見せることを考える必要があるが、この場合は、代理サブユニット構成部 4207 が、この DDI に含まれる画面構成情報を認識して（例えば、画面構成のためのシステムコールをイベントして認知して、生成される最終画面の概要を推察する方法や、完成した制御画面をもとにする方法等が考えられる）、パネルとしてこの制御画面を再構成し、無線区間に「パネルサブユニット」としてこれを公開する方法が考えられる。この場合には、代理テーブル 4208 には、このパネルと、DDI で生成されるべき HAVi や AV/C のコマンド（中継ノード 4102 から送信ノード 4101 に対して発行される）の対応テーブルが用意されることになる。この方法は、無線ノード 4103 内に HAVi バイトコードの仮想マシンが存在しなくても有効であるため、HAVi 仮想マシンを持たない無線ノード 4103 から、HAVi 機器の制御を可能とする方法である。

【0176】

（第 4 の実施形態）

次に、第 4 の実施形態について説明する。

【0177】

図 58 に、本実施形態の全体構成の一例を示す。

【0178】

図 58 に示されるように、第 4 の実施形態では、ある家庭のホームネットワークである IEEE 1394 バス 6104 と、公衆網（ここでは、一例としてインターネットとするが、電話網等でもよい）6105 とが、ホームゲートウェイ 6102 で接続され、送信ノード 6101 と受信ノード 6103 との間で、認証手続き、暗号化の手続きを経た上で例えば映像データのやり取りを行う。ここで、インターネット 6105（のアクセス網部分）は、IEEE 1394 バス 6104 と比べて通信帯域が非常に細く、IEEE 1394 バスでやり取りされる映像情報（一例として MPEG 2 映像であるとする）は、帯域が足りずに通せないため、ホームゲートウェイ 6102 においてトランスコーディング、つまり MPEG 2 符号から MPEG 4 符号への符号変換を行った上で、伝送を行うことを考える。

【0179】

第4の実施形態においても、第2の実施形態と同様に、ホームゲートウェイにて、一連のコピープロテクション手続き、すなわち認証手続きや暗号化データのやり取りを終端する。すなわち、送信ノードとホームゲートウェイ、ホームゲートウェイ受信ノードとで、おのおのコピープロテクション手続きは閉じている。この実施形態においても、ホームゲートウェイは、送信ノードや受信ノードに対して代理サービスを提供し、また、コピープロテクションについては、ホームゲートウェイ自身が認証フォーマットを持ち、ホームゲートウェイ自身が1394バス区間および無線区間のMPEGデータの暗号化転送についてのそれぞれの責任を終端する。

#### 【0180】

次に、図59に、送信ノード6101の内部構造の一例を示す。これは基本的にはこれまでの実施形態と同様の構成である。

#### 【0181】

次に、図60に、ホームゲートウェイ6102の内部構造の一例を示す。

#### 【0182】

ホームゲートウェイ6102の基本的な構成は、無線インタフェースではなくインターネットインタフェース6202を有している点、代理サブユニット構成部ではなく代理ホームページ作成部6210を有している点、ホームページの作成・蓄積部6211を有している点、暗号復号化部6204と暗号化部6205との間にMPEG2/MPEG4変換部6214を有している点を除くと、第2の実施形態の中継ノードの構成とほぼ同様である。上記の相違点については順次説明していく。

#### 【0183】

ホームゲートウェイ6102は、インターネット側のノードに対してIEEE1394バス側のノード（本実施形態では、送信ノード2101）の代理サーバとなり、IEEE1394バス側のノードの機能を代理で提供する機能を持つ。送信ノード6101が提供しているサービス（本実施形態の場合、映像送信サービス）には、ホームゲートウェイ6102が提供しているホームページを介してアクセスすることが可能である。ここで、受信ノード6103からは、送信ノード

ド 6101 のサービスは、ホームゲートウェイ 6102 のホームページを介して見えるため、これをホームゲートウェイ 6102 が提供する IP（インターネット）上のサービスとして解釈されてもよい。

#### 【0184】

また、ホームゲートウェイ 6102 は、第 2 の実施形態と同様に、IEEE 1394 バス側から受信したデータ（MPEG 2 映像データ）をインターネット側にフォワードする機能を持つが、認証やデータの暗号化等、コピープロテクションに関する手続きが IEEE 1394 バス区間とインターネット区間との両方について、このホームゲートウェイ 6102 において終端されている。IEEE 1394 バス側については、認証フォーマット Bcert を IEEE 1394 コピープロテクション処理部 6208 に、インターネット区間側については、認証フォーマット Ccert をインターネット側コピープロテクション処理部 6212 にそれぞれ持ち、IEEE 1394 バスの同期チャネルから入力されてきた暗号化データについては、ISO 信号送受信部 6203 にて受信→暗号復号化部 2204 にて暗号復号化→復号化された MPEG 2 映像を MPEG 2/MPEG 4 変換部 6214 にてトランスコード→MPEG 4 映像を暗号化部 6205 にて再暗号化→AV 信号送受信部 6206 にてインターネット側に送信、というプロセスを踏む。

#### 【0185】

ここで、Acert と Bcert は、同じ認証機関（例えば IEEE 1394 のコピープロテクションを担当する認証機関）が発行した認証フォーマットであると仮定するが、後述するインターネット区間の認証フォーマット（後述する Ccert と Dcert）については、同じくこの認証機関が発行したものであってもよいし、インターネット区間を担当する別の認証機関が発行する認証フォーマットであってもよい。

#### 【0186】

なお、本実施形態においては、認証フォーマット（Acert～Dcert）は、ノード（あるいはネットワークインタフェース）毎に 1 つ持つのではなく、サブユニット毎（サブユニット種別毎）、あるいはインターネットアプリケーション

ョン毎に1つ持ってもよい。すなわち、異なるインターネットアプリケーションでは、異なる認証フォーマットを用いてもよい。ここで、フローとは、インターネットの（送信アドレス、送信ポート、受信アドレス、受信ポート）の組で表現される一連のデータ流を指す。

#### 【0187】

次に、図61に、受信ノード6103の内部構造の一例を示す。

#### 【0188】

コピープロテクション処理部6303がインターネット向けの認証フォーマットDcertを持っている。第2の実施形態との相違点は、インタフェース（インターネットインタフェース6301、制御パケット送受信部6302、AV信号送受信部6304）がインターネット対応となっている点である。ここで、制御パケット送受信部6302はTCP、AV信号送受信部6304はUDPのトランスポートプロトコルを持つパケットの送受信モジュールであってもよい。

#### 【0189】

次に、実際のコピープロテクションを施した上での映像送信全体のシーケンスについて、図62／図63（全体のシーケンス例）、図64／図65（送信ノード6103のフローチャート例）、図66／図67／図68／図69（ホームゲートウェイ6102のフローチャート例）、図70／図71（受信ノード6103のフローチャート例）を参照しながら説明する。

#### 【0190】

まず、ホームゲートウェイ6102は、送信ノード6101のIEEE1212レジスタの読み込みなどを通して、送信ノードについての属性や構成情報を収集する（ステップS6501，S6601，S6701，S6502，S6602，S6702）。これを通して、ホームゲートウェイ6102は、送信ノード6101が映像送信機能を持つこと、パネル機能を持つこと、認証フォーマットを持っていること等を把握する。

#### 【0191】

これを受けて、ホームゲートウェイ6102は、送信ノード6101を遠隔制御するためのホームページを作成する（ステップS6503）。基本的には、送



信ノード6101が持つパネルと同様の画面を「送信ノード制御用ホームページ」として作成する。ホームページ上に配置された制御用のボタン等は、それぞれ送信ノード6101のパネルサブユニットのボタンに対応する等して、代理ホームページ作成部6210内の変換テーブルに対応の一覧が記述される。例えば、送信ノード6101のパネルサブユニットに「再生」とかかかれているボタンが存在する場合には、該ホームページにも「再生」とかかかれているボタンを用意して、この関係を前記変換テーブルに記述しておく。もし、このホームページのユーザがこのボタンを押した場合には、ホームゲートウェイ6102から送信ノード6101のパネルサブユニットの「再生」ボタンに対して「ボタンが押された」というインタラクションが返る形となる。図72(a)に送信ノード6101のパネルサブユニットの持つパネルの一例を、図72(b)にホームゲートウェイ6102の作成した送信ノード制御用ホームページの一例をそれぞれ示す。

#### 【0192】

さて、インターネット上の受信ノード6103は、インターネットを介してこのホームゲートウェイ6201にアクセスし、送信ノード6101の制御画面を含むホームページを要求し、このホームページが送付される（ステップS6504, S6801, S6703）。これを見て、受信ノード6103のユーザは、画面上の映像送信を要求するボタン（例えば、図72(b)の「再生」ボタン）を押したものとする。この結果、例えば「再生ボタンが押された」、というインタラクションが、インターネット経由でホームゲートウェイにHTTPを通じて通知される（ステップS6505, S6802, S6704）。

#### 【0193】

この通知と前後して、ホームゲートウェイ6102と受信ノード6103との間で、やり取りされるストリームが転送されるIPフロー、すなわち（送信IPアドレス、送信ポート、受信IPアドレス、受信ポート）の組の決定や、セッション制御（符号化方式や認証方式等）のネゴシエーション等が行なわれる（ステップS6505, S6705, S6803）。例えば、RTSP（リアルタイムトランスポートストリーミングプロトコル）やSDP（セッションデスク립ションプロトコル）等を用いて、符号化方式や認証の方式、ポートの番号の決定な

どが行われる。

【0194】

ホームゲートウェイ 6102 は、これらの処理を受け、映像送信を行なう実体は、送信ノード 6101 の映像送信サブユニットであることを認識し、送信ノード 6101 に対して AV/C プロトコル等で、データ転送のための同期チャンネル #x の設定や、映像送信サブユニットに対して、映像送信の要求などのコマンドを発行する（ステップ S6506）。

【0195】

これを受けて、送信ノード 6101 から同期チャンネル #x を通して、暗号化された MPEG 映像がホームゲートウェイ 6102 に対して送出される（ステップ S6507, S6603, S6604）。その後は、第 2 の実施形態の IEEE 1394 側の手順と同様の手順で、認証先問合せ／応答、認証要求、認証・鍵交換手続き、交換鍵／シード転送等が行われ、ホームゲートウェイ 6102 にてコンテンツ鍵 K1 の計算ができるようになる（ステップ S6508～S6514, S6605～S6611, S6706～S6715）。

【0196】

以降、同期チャンネル #x を通して暗号化された MPEG 映像（ステップ S6515, S6612, S6613）を受信したホームゲートウェイ 6102 は、暗号復号化部 6204 にて、これをコンテンツ鍵 K1 を用いて MPEG 2 映像に復号化する（ステップ S6516, S6517, S6716）。次に、抽出した MPEG 2 映像を、MPEG 2/MPEG 4 変換部 6214 で MPEG 4 映像にトランスコードする（ステップ S6518）。この MPEG 4 映像を、コンテンツ鍵 K2 を用いて、暗号化部 6205 で再暗号化し（ステップ S6519, S6520, S6717, S6718）、これを IP パケット化する。その場合、先のセッション制御の手順で決めたように、送信 IP アドレスは C（ホームゲートウェイの IP アドレス）、送信ポート番号は c、受信 IP アドレスは D（受信ノードの IP アドレス）、受信ポート番号は d であるような IP パケットを生成する（ステップ S6521, S6719）。

【0197】

これを受信した受信ノード 6103 は、受信したデータが暗号化されていることを認識する（ステップ S6804）。受信ノード 6103 は、このデータを送信しているのは、到着したパケットの IP ヘッダを参照すること等により、ホームゲートウェイ 6102 であることを認識し、ホームゲートウェイ 6102 に対して、認証要求を送信する（ステップ S6522, S6805）。この認証要求のパケットも IP パケットでもよい。認証要求のためのポート番号は、認証を行なう手続きに予め割当てられている番号を用いてもよい。この際、この認証要求のパケットに、ストリーム転送のフロー ID（C、c、D、d）を付与して転送する。このことにより、ホームゲートウェイ 6102 は、どのフローに対する認証要求であるかを認識することができる。図示はしていないが、この認証要求には、受信ノードの（本ストリーム用の）認証フォーマット等も含まれている。

【0198】

また、トランスポートプロトコルとして RTP（Realtime Transport Protocol）を用いていること等を同時に伝えてもよい。

【0199】

これを受けてホームゲートウェイ 6102 は、フロー（C、c、D、d）のための認証要求であることを認識し、このフローのための認証フォーマットを含んだ認証要求を、受信ノード宛てに送り返す（ステップ S6523, S6720～S6722, S6806, S6807）。このとき、この認証要求には前記フロー ID 等が含まれる。

【0200】

次に、両者は、認証・鍵交換手続き、交換鍵／シードの転送等を、IP パケット上で行う（ステップ S6524～S6526, S6723, S6724, S6808～S6810）。これにより、受信ノード 6103 は、コンテンツ鍵 K2 の生成が行なえるようになっている。

【0201】

よって、以降、コンテンツ鍵 K2 にて暗号化された、フロー（C、c、D、d）を通して送られてくる MPEG4 データ（ステップ S6527～S6533, S6725, S6726, S6811）は、上記のように用意されたコンテンツ

鍵 k 2 にて復号化することが可能となる（ステップ S 6 5 3 4）。復号化された M P E G 4 データは、M P E G デコード部 6 3 0 6 にて復号化され（ステップ S 6 8 1 2）、これをディスプレイ部 6 3 0 7 にて再生する（ステップ S 6 8 1 3）。

#### 【0202】

このように、家庭網とインターネットが相互接続された環境においても、代理機能を提供するホームゲートウェイと送信ノード、およびホームゲートウェイと受信ノードが認証手続きや鍵交換手続きを行うことで、実際の M P E G 映像等のコンテンツ保護に必要なデータの転送を、コピーが不可能なように経路の全てで暗号化されて行うことができ、安全なデータ転送が可能になっている。このように、このような相互接続の環境においても、コピープロテクションを考慮したデータ転送を行うことが可能になる。

#### 【0203】

第 2 の実施形態と同様に、ホームゲートウェイ 6 1 0 2 において、「生の M P E G データ」が流れる部分、具体的には暗号復号化部 6 2 0 4、M P E G 2 / M P E G 4 変換部 6 2 1 4、暗号化部 6 2 0 5 との間は、データコピーがなされないようにするための工夫、例えば一体の L S I に封止する等の対策を立てておいてもよい。

#### 【0204】

（第 5 の実施形態）

次に、第 5 の実施形態について説明する。

#### 【0205】

第 4 の実施形態が、公衆網（インターネット）を介して家庭網にアクセスし、コピープロテクションを考慮した上で家庭網上の端末とインターネット上の端末間でコンテンツをやり取りする場合であったのに対し、第 5 の実施形態は、公衆網を介して家庭網間でコンテンツをやり取りする場合である。

#### 【0206】

図 7 3 に、本実施形態の全体構成図を示す。

#### 【0207】

図 7 3 に示されるように、第 5 の実施形態では、2 つの家庭網 8 1 0 5, 8 1 0 7 が公衆網（ここでは、一例としてインターネットとするが、B-I S D N 等でもよい）8 1 0 6 にて接続されている。第 1 の家庭網 8 1 0 5 上の送信ノード 8 1 0 1 から、コピープロテクションを考慮した形で、A V コンテンツを第 2 の家庭網 8 1 0 7 上の受信ノード 8 1 0 4 に送信する。ここで、第 4 の実施形態では、公衆網部分の通信帯域が非常に細い場合の例を示したが、本実施形態では、公衆網の通信帯域は十分な容量を持つものとする。

#### 【0208】

第 5 の実施形態においては、第 1 の実施形態の中継ノードと同様に、ホームゲートウェイ 8 1 0 2, 8 1 0 3 にて、I E E E 1 3 9 4 バス 8 1 0 5, 8 1 0 7 上のサービスを公衆網側に代理サービスする。すなわち、インターネット上からは、インターネットのサービスとして、家庭網上の装置やサービス、コンテンツが見える。また、ホームゲートウェイ 8 1 0 2, 8 1 0 3 は、一連のコピープロテクション手続き、すなわち認証手続きや暗号化データのやり取りについてはこれらをフォワードする。

#### 【0209】

送信ノード 8 1 0 1 や受信ノード 8 1 0 4 は、基本的には第 4 の実施形態と同様の構成である。

#### 【0210】

図 7 4 に、ホームゲートウェイ 8 1 0 2, 8 1 0 3 の内部構造の一例を示す。

#### 【0211】

ホームゲートウェイ 8 1 0 2 の基本的な構成は、コピープロテクションを終端しない点（これは、第 1 の実施形態の中継ノードと同様）、および暗号の符号化・復号化・符号変換を行わない点（これも、第 1 の実施形態の中継ノードと同様）を除き、第 4 の実施形態のホームゲートウェイの構成とほぼ同様である。

#### 【0212】

図 7 5 に、全体のシーケンスの一例を示す。

#### 【0213】

ここでは、第 2 の家庭網 8 1 0 7 のユーザが、ホームゲートウェイ 8 1 0 3 の

制御画面を使って、送信ノード8101のコンテンツを、インターネット8106を介して受信ノード8104に配信させる場合を考える。

【0214】

まず、第4の実施形態と同様に、ステップS8301の構成認識と、ステップS8302の送信ノード制御用ホームページ作成が行われる。

【0215】

第2の家庭網8107のユーザは、ホームゲートウェイ8103を操作し、ホームゲートウェイ8102から送信ノード制御用のホームページ（制御画面）を持ってくる（ステップS8303）。また、例えば図76に例示するような受信ノード8104の制御画面も同時に開く。そこで、図76のように、送信ノード内のコンテンツ一覧から、適当なものを例えばドラッグアンドドロップするなどして、ホームゲートウェイ8103に映像配信を命令する（ステップS8304）。

【0216】

すると、第4の実施形態と同様に、映像送信要求がホームゲートウェイ8102に（インターネットコマンドとして）発行され（ステップS8305）、これがホームゲートウェイ8102にてAV/Cプロトコルコマンドに翻訳され、送信ノード8101から受信ノード8104間の通信パス（IEEE1394バス8105上の同期チャンネル#x、インターネット上のコネクション、IEEE1394バス上の同期チャンネル#y）が設定される（ステップS8306、S8307）。この上を、暗号鍵Kで暗号化されたMP EG 2映像が配信される（ステップS8308～S8310）。

【0217】

第1の実施形態と同様に、これを受信した受信ノード8106は、送信元に認証要求を発行する（ステップS8311）。受信ノード8104は、この映像はホームゲートウェイ8103から配信されていると解釈しているため、この認証要求はホームゲートウェイ8103に対して行われる。

【0218】

ホームゲートウェイ8103は、第4の実施形態と同様に、内部の変換テーブル

ル 8211 を参照して、これをホームゲートウェイ 8102 にフォワードする。これは、ホームゲートウェイ 8103 は、映像の配信元がホームゲートウェイ 8102 であると解釈しているからである。このフォワードは、認証要求 8311 の中身を変えない形で、インターネットパケットで行われる（ステップ S8312）。同様に、ホームゲートウェイ 8102 は、これを受信ノード 8101 にフォワードする（ステップ S8313）。送信ノード 8101 は、これをホームゲートウェイ 8101 から発行された認証要求であると解釈する。

【0219】

これと同様の手順を双方向に組み、送信ノード 8101 と受信ノード 8104 間で認証手続きが行われる（ステップ S8314）。この間、ホームゲートウェイは、この手続きのパケットを中身を変更せずにフォワードする。認証と並行して、鍵情報のやり取りを行い、受信ノード 8104 は鍵の入手を行い、結局、暗号化された MPEG2 映像の復号化ができるようになる。

【0220】

しかして、送信ノード 8101 が送信する MPEG 映像を、コンテンツキー K を使って暗号化し、これが 1394 バスの同期チャンネル # x、ホームゲートウェイ 8102、公衆網、ホームゲートウェイ 8103、1394 バスの同期チャンネル # y という経路を辿って、受信ノード 8103 に到達する（ステップ S8315～S8317）。そして、受信ノード 8103 では、暗号化された MPEG 映像は、暗号鍵 K を使って暗号復号化され、デコードされて、再生表示される。

【0221】

このように、家庭網とインターネットが相互接続された環境においても、代理機能を提供するホームゲートウェイを介して、送信ノードと受信ノードが認証手続きや鍵交換手続きを行うことで、実際の MPEG 映像等のコンテンツ保護の必要なデータの転送を、コピーが不可能なように経路の全てで暗号化されて行うことができ、安全なデータ転送が可能になっている。このように、このような相互接続の環境においても、コピープロテクションを考慮したデータ転送を行うことが可能になる。

【0222】

なお、第5の実施形態において、公衆網の通信帯域が十分に広くない場合には、両ホームゲートウェイにおいて第4の実施形態の符号化変換（例えば、ホームゲートウェイ8102ではMPEG2/MPEG4変換、ホームゲートウェイ8103ではMPEG4/MPEG2変換）を行うことによって、若干の圧縮損はあるものの、両家庭網間でコピープロテクションを考慮したデータ転送を行うことが可能になる。

## 【0223】

## （第6の実施形態）

第1の実施形態においては、中継ノードがIEEE1394バスと無線網との両方に接続され、IEEE1394バス上の送信ノードと無線網上の無線ノードとの間で暗号化された映像データのやり取りをする場合の、認証・鍵交換方式を説明した。第1の実施形態では、認証フォーマットの交換等に代表される実際の認証・鍵交換は、送信ノードと無線ノード間で直接行ない、中継ノードは、これらのデータを透過的に中継する形で、これを実現してきた。

## 【0224】

これに対し、第6の実施形態では、第2の実施形態のように、認証・鍵交換の単位を送信ノードと中継ノード間、および中継ノードと無線ノード間でそれぞれ行なう。ただし、第2の実施形態と異なり、中継ノードにてコンテンツデータの暗号の復号化、および再暗号化を行なう必要が無いような方法の説明を行なう。すなわち、第2の実施形態では、到着したデータについて、中継ノードにてIEEE1394区間の暗号の復号化を行い、無線区間の暗号化を再度行なうといった手順を使っていたが、これに対し、第6の実施形態では、IEEE1394バス側から到着した暗号化データをそのまま無線網上に転送できるような方法である。

## 【0225】

図77に、ある家庭のホームネットワークの全体構成の一例を示す。この全体構成は基本的には第2の実施形態と同様である。

## 【0226】

図78に、送信ノード9101の内部構造の一例を示す。これも第2の実施形



態と基本的には同様である。認証フォーマット `Acert` が、ノードに一つ用意されている。

#### 【0227】

図79に、中継ノード9102の内部構造の一例を示す。認証フォーマット `Bcert`、`Ccert` が、ネットワークインタフェース毎に一つ（IEEE1394側に `Bcert`、無線網側に `Ccert`）用意されている。IEEE1394側のISO信号送受信部9203と無線ISO信号送受信部9206間で、（復号化／再暗号化のプロセスを経ずに）直接暗号化されたストリーム信号がやり取りされる点を除いて、第2の実施形態と同様である。

#### 【0228】

図80に、無線ノード9103の内部構造の一例を示す。これも第2の実施形態と基本的には同様である。認証フォーマット `Dcert` が、ノードに一つ用意されている。

#### 【0229】

これまでの実施形態と同様に、中継ノードでは、IEEE1394側には無線網上のサービスの、無線網側にはIEEE1394上のサービスのそれぞれ代理サービス機能があるものとする。なお、ここでの詳細な説明は省略する。

#### 【0230】

次に、本実施形態の全体のシーケンス例を図81に示す。これまでの実施形態と同様に、例えば中継ノードが、送信ノードが提供しているサービス（映像送信サブユニット）を代理で無線網側に広告しており、無線ノード（の映像デコードサブユニット）が、中継ノードの代理機能に対してサービス（MPEG映像転送要求）を要求、中継ノードが実際のサービスを提供している送信ノードの映像送信サブユニットに対して、実際の映像転送要求を行う。実際の映像データは、暗号化された形でIEEE1394上は同期チャンネル#x上を、無線網上は無線同期チャンネル#y上を転送されるものとする。なお、詳細はこれまでの実施形態と同様であるので、ここでの詳細な説明は省略する。

#### 【0231】

また、送信ノード9101の動作手順例を図82に、中継ノード9102の動

作手順例を図 83／図 84 に、無線ノード 9103 の動作手順例を図 85／図 86 に、それぞれ示す。

【0232】

本実施形態では、IEEE1394 上の著作権保護方式である「5C Digital Transmission Content Protection Specification」の認証・鍵交換方式に基本的に準ずる手順を踏むものとする。なお、本実施形態では、認証・鍵交換方式をノード単位で行う場合について説明する（サブユニット単位で行う場合については、第 7 の実施形態で説明する）。

【0233】

さて、送信ノード 9101 は、IEEE1394 の同期チャンネル # x 上に、コンテンツ鍵 K で暗号化された MPEG 映像を転送する（ステップ S8501, S8601, S8701）。これを受信した中継ノード 9102 は、このまま（受信した MPEG 映像を、コンテンツ鍵 K で暗号化されたまま）無線網側の無線同期チャンネル # y に対して転送する（ステップ S8509, S8701）。

【0234】

同期チャンネル # y を通して受信したデータが暗号化されていると認識した中継ノード 9102 は、到着したデータの CIP ヘッダの送信ノード ID フィールド（SID フィールド）を参照する等して、送信ノード 9101 と認証・鍵交換すべきであると認識する（ステップ S8801）。中継ノード 9102 の認証フォーマット Bcert を含んだ認証要求パケットを送信ノード 9101 に対して転送する（ステップ S8502, S8702）。

【0235】

これを受信した送信ノード 9101 は、送信ノードの認証フォーマット Acert を含んだ認証要求パケットを中継ノード 9102 に対して送信する（ステップ S8503, S8602, S8603, S8703）。

【0236】

次に、認証・鍵交換手続きを行って、送信ノード 9101 と中継ノード 9102 の両方で、認証鍵 Kauth1 を秘密裏に共有する（ステップ S8504, S

8505, S8604, S8704)。

【0237】

IEEE1394著作権保護方式では、コンテンツ鍵Kは、交換鍵K<sub>x</sub>、シードN<sub>c</sub>、暗号制御情報EMIの3つの変数の関数Jにて計算される。すなわち、 $K = J(K_x, N_c, EMI)$ である。ここでEMIは転送される暗号化データには必ず付与される値である。よって、送信ノード9101は、受信側（中継ノード、本実施形態の場合は無線ノードも）に対して、交換鍵K<sub>x</sub>とシードN<sub>c</sub>の値を通知する必要がある。

【0238】

そこで、送信ノード9101は、中継ノード9102との間で共有した認証鍵K<sub>auth1</sub>を使って、既知の関数fを使って、 $f(K_x, K_{auth1})$ の形で中継ノード9102に送信する（ステップS8506, S8605, S8708, S8709）。中継ノード9102は、この値から、K<sub>x</sub>の値を算出することができる。同様に、シードN<sub>c</sub>の値も、送信ノード9101から中継ノード9102に転送される（ステップS8507, S8606, S8710）。ここで、中継ノード9102は、暗号を復号するコンテンツ鍵Kを生成するのに必要なK<sub>x</sub>, N<sub>c</sub>の値をこの時点で認識したことになる。

【0239】

さて、同様の手続きが中継ノード9102と無線ノード9103の間でも行われる（ステップS8510～S8513, S8705～S8707, S8802～S8804）。この手続きは、送信ノード9101と中継ノード9102との間の認証・鍵交換手続きと同様であるので、ここでの詳細な説明は省略する。ここで、無線網の無線同期チャンネル#y上を転送される暗号化されたデータにも、送信元ノードである中継ノード9102を識別できるようなアドレス情報等が付与されていてもよい。

【0240】

さて、中継ノード9102と無線ノード9101とで認証鍵K<sub>auth2</sub>が共有できたものとする。本実施形態では、中継ノード9102は、暗号化されたMPG映像を暗号の復号化をすることなく、そのまま無線網（の無線同期チャネ

ル# y) にフォワード処理を行ってしまうため、中継ノード9102は無線ノード9103に対して、IEEE1394区間と同じ交換鍵 $K_x$ とシード $N_c$ の値を通知する必要がある（逆に通知できれば、無線ノード9103は暗号の復号化が可能である。ただし、IEEE1394区間と無線網区間は、同じコンテンツ保護ポリシーで運営されているものとする）。そこで、中継ノード9102は、S8506、S8507で受信したデータより算出した $K_x$ 、 $N_c$ のそれぞれの値を、同様に無線ノード9103に対して送信する（ステップS8514、S8515、S8709、S8711、S8805～S8807）。具体的には、 $K_x$ の値は認証鍵 $K_{auth2}$ の値を使って $f(K_x, K_{auth2})$ を計算して、無線ノード9103に送出し、 $N_c$ の値はそのまま転送する。

## 【0241】

無線ノード9103では、このようにして、中継ノードと同じ手順を使って $K_x$ 、 $N_c$ の値を認識できるため、同様の関数 $J$ を使ってコンテンツ鍵 $K$ の値を算出することができる（ステップS8516）。

## 【0242】

よって、送信ノード9101から送られてくる、コンテンツ鍵 $K$ で暗号化されたMP EG映像は、中継ノード9102で暗号の復号化がなされず、そのままフォワードして無線ノード9103まで転送されてきた場合（ステップS8508、S8517、S8607、S8712、S8809）でも、先にS8516で計算したコンテンツ鍵 $K$ の値を使って、暗号の復号化ができる（ステップS8518、S8810）。その後、MP EG映像のデコード、ディスプレイ表示等が行われる。

## 【0243】

なお、本実施形態では、無線網上では無線同期チャンネルが定義されており、暗号化されたMP EG映像はこの無線同期チャンネル上を転送されてくるとして説明を行ってきたが、第2の実施形態のように、無線網上でのQOSデータ転送がイーサネットと同様の無線フレームを転送する場合にも、同様の方法（ $K_x$ 、 $N_c$ の値を中継ノードから無線ノードにフォワードする）が適用可能である。

## 【0244】

逆に言うと、本実施形態のような方法により、中継ノード 9102 では暗号の復号化および再暗号化が不要になり、高速なパケット転送も可能になることから、低コストな中継ノードの構築が可能となる。

#### 【0245】

なお、この場合、IEEE1394 側に送信ノード 9102 とは別のノード（別ノード）が存在しており、この別ノードから中継ノード 9102 を経て、無線ノード 9103 に別のコンテンツ鍵で暗号化されたデータ（厳密には同じ EMI を持ったデータ）を送信することはできない。コンテンツ鍵は、基本的にデータの送信ノード 9101 が決定する仕組みとなっていることから、別ノードが別のコンテンツ鍵を選択する可能性は十分にある。しかし、中継ノード 9102 と無線ノード 9103 との間で、既にコンテンツ鍵 K が一意に定義されている。すなわち、中継ノード 9102 と無線ノード 9103 との間では、同じ EMI 値については、1つのコンテンツ鍵しか共有できない。よって、両ノード間では、高々 1つのコンテンツ鍵しか使うことができないため、別ノードからの（別のコンテンツ鍵で暗号化された）データを受信しても、これを中継ノード 9102 から無線ノード 9103 に転送する際に、別のコンテンツ鍵を生成できないため、これを復号化できないことになる。

#### 【0246】

よって、中継ノード 9102 は、既に暗号化データを送信しているノード（本実施形態の場合、無線ノード 9103）に対して、別のコンテンツ鍵を使う必要のある暗号化データの送信要求があった場合（例えば、IEEE1394 の別ノードの代理サービスに対するサービス要求があった場合等）は、これを拒否することにより、未然に上記矛盾を回避することが可能となる。また、中継ノード 9102 は、既に無線ノード 9103 に対して暗号化データの送信を行っている場合には、該無線ノード 9103 に対しては、他のサービス（サブユニット）は見せない（代理サービス提供自体を中断する、あるいは暗号化ストリーム転送を伴う代理サービスの提供を中断する、等）、というやり方でも、同様の効果が考えられる。

#### 【0247】

## (第7の実施形態)

第6の実施形態では、認証・鍵交換の単位を送信ノードと中継ノードとの間、および中継ノードと無線ノードとの間でそれぞれ行ない、中継ノードにて暗号の復号化、および再暗号化を行なう必要が無いような方法であった。

## 【0248】

これに対し、第7の実施形態では、中継ノードにて暗号の復号化、および再暗号化を行なう必要が無いのは同様であるが、無線網側での認証・鍵交換の単位が、第2の実施形態と同じくサブユニット単位にでき、同じノード間でも複数のコンテンツ鍵を持つことができるような場合である。本実施形態によれば、IEEE 1394上の複数送信ノードからの暗号化データの同時受信が可能となる。

## 【0249】

図87に、ある家庭のホームネットワークの全体構成の一例を示す。この全体構成は、送信ノード(PとQ)が2つある点以外、基本的には第6の実施形態と同様である。

## 【0250】

送信ノード9801、9811の内部構成は、第6の実施形態と同様である。

## 【0251】

中継ノード9802の内部構成は、IEEE 1394側では認証・鍵交換の単位がノード間であり、無線網側では認証・鍵交換の単位がサブユニット間である点を除いて、第6の実施形態と同様である。

## 【0252】

無線ノード9803の内部構成は、認証・鍵交換の単位がサブユニット間である点を除いて、第6の実施形態と同様である。

## 【0253】

なお、送信ノード9801、9811、無線ノード9802の動作手順は基本的には第6の実施形態と同様である。また、1つの送信ノードに対して中継を行う場合の中継ノード9803の動作手順も基本的には第6の実施形態と同様である。

## 【0254】

これまでの実施形態と同様に、中継ノードでは、IEEE 1394 側には無線網上のサービスの、無線網側には IEEE 1394 上のサービスのそれぞれ代理サービス機能があるものとする。なお、ここでの詳細な説明は省略する。

【0255】

次に、複数の送信ノードに対して中継を行う場合の中継ノード 9802 の動作手順例を図 88 に、本実施形態の全体のシーケンス例を図 89 / 図 90 に示す。これまでの実施形態と同様に、例えば中継ノードが、送信ノードが提供しているサービス（映像送信サブユニット）を代理で無線網側に広告しており、無線ノード（の映像デコードサブユニット）が、中継ノードの代理機能に対してサービス（MPEG 映像転送要求）を要求、中継ノードが実際のサービスを提供している送信ノードの映像送信サブユニットに対して、実際の映像転送要求を行う。実際の映像データは、暗号化された形で IEEE 1394 上は同期チャンネル # x 上を、無線網上は無線同期チャンネル # y 上を転送されるものとする。詳細はこれまでの実施形態と同様であるので、ここでの詳細な説明は省略する。

【0256】

本実施形態でも、IEEE 1394 上の著作権保護方式である「5C Digital Transmission Content Protection Specification」の認証・鍵交換方式に基本的に準ずる手順を踏むものとする。

【0257】

さて、送信ノード P (9801) は、IEEE 1394 の同期チャンネル # x 上に、コンテンツ鍵 K1 で暗号化された MPEG 映像を転送する（ステップ S9201, S9301）。第 6 の実施形態と同様に、コンテンツ鍵 K1 は、 $K1 = J(K \times p, N \times p, EMI)$  にて計算されるものとする。これを受信した中継ノード 9802 は、このまま（受信した MPEG 映像を、コンテンツ鍵 K1 で暗号化されたまま）無線網側の無線同期チャンネル # y に対して転送する（ステップ S9209, S9301）。

【0258】

中継ノード 9802 が送信ノード P に対して認証要求をし、鍵交換などを行っ

て、交換鍵  $K_{xp}$  とシード  $N_{cp}$  を獲得する手順（ステップ  $S9202 \sim S9207$ ,  $S9302$ ）は、第6の実施形態と同様であるので、ここでの詳細な説明は省略する。この時点で、中継ノード9802は暗号を復号するために必要な  $K_{xp}$ ,  $N_{cp}$  の値を認識したことになる。

#### 【0259】

さて、同様の認証・鍵交換手続きが中継ノード9802と無線ノード9803の間でも行われる（ステップ  $S9210 \sim S9217$ ,  $S9303$ ）。この手続きは第2の実施形態の送信ノードと中継ノード間の認証・鍵交換手続きと同様であるので、ここでの詳細な説明は省略する。ただし、認証先問い合わせや認証先応答、あるいは認証要求にサブユニットのIDの他、チャンネル番号、あるいは暗号化データの送受信を行うことになるプラグの識別子を搭載して、これを行ってもよい。中継ノード9802、あるいは無線ノード9803が、「どの暗号化データについての認証・鍵交換手続きか」ということが識別できるようになり、後述するように、異なる鍵の暗号化データについては、同一のノード間の認証・鍵交換であったとしても、異なる鍵を通知することが可能になる。

#### 【0260】

なお、この際、認証要求にチャンネル番号を含める場合は、ステップ  $S9210$  の認証先問い合わせとステップ  $S9211$  の認証先応答は不要となる。

#### 【0261】

さて、中継ノード9802と無線ノード9803で認証鍵  $K_{auth1}$  が共有できたものとする。本実施形態でも、中継ノード9802は、暗号化されたMP EG映像を暗号の復号化をすることなく、そのまま無線網（の無線同期チャンネル  $\#y$ ）にフォワード処理を行ってしまうため、中継ノード9802は無線ノード9803に対して、交換鍵  $K_{xp}$  とシード  $N_{cp}$  の値を通知する必要がある（逆に通知できれば、無線ノード9803は暗号の復号化が可能である）。そこで、中継ノード9802は、 $S9206$ ,  $S9207$  で受信したデータより算出した  $K_{xp}$ ,  $N_{cp}$  のそれぞれの値を、同様に無線ノード9803に対して送信する（ステップ  $S9216$ ,  $S9217$ ）。 $K_{xp}$  の値は認証鍵  $K_{auth1}$  の値を使って  $f(K_{xp}, K_{auth1})$  を計算して、無線ノード9803に送出する



(ステップ S9216)。

【0262】

無線ノード9803では、このようにして、中継ノード9802と同じ手順を使って $K_{xp}$ 、 $N_{cp}$ の値を認識できるため、同様の関数Jを使ってコンテンツ鍵K1の値を算出することができる(ステップS9218)。

【0263】

よって、送信ノードPから送られてくる、コンテンツ鍵K1で暗号化されたMP EG映像は、中継ノード9802で暗号の復号化をせずに、そのままフォワードして無線ノード9803まで転送されてきた場合(ステップS9208, S9219)でも、先にステップS9218で計算したコンテンツ鍵K1の値を使って、暗号の復号化ができる(ステップS9220)。その後、MP EG映像のデコード、ディスプレイ表示等が行われる。

【0264】

本実施形態のような方法でも、中継ノード9802では暗号の復号化、および再暗号化が不要になり、高速なパケット転送も可能になることから、低コストな中継ノードの構築が可能となる。

【0265】

さて、次に、別の送信ノードQ(9811)が、同時に中継ノード9802を介して無線ノード9803に対して別のコンテンツ鍵K2で暗号化されたデータを送信する場合(ステップS9221, S9229, S9304)を考える。

【0266】

本実施形態の前半と同様に、送信ノードQと中継ノード9802との間で認証・鍵交換が行われ(ステップS9222~S9227)、中継ノード9802は交換鍵 $K_{xq}$ とシード $N_{cq}$ の値をそれぞれ得ることができる。

【0267】

本実施形態においては、中継ノード9802と無線ノード9803との間の認証は、サブユニット間単位であるので、暗号化データの送受が異なるサブユニット間で行われているものとすれば、中継ノード9802と無線ノード9803との間で複数の認証・鍵交換が可能となる。

## 【0268】

すなわち、本実施形態の前半と同様に、中継ノード9802と無線ノード9803との間で、本実施形態の前半とは異なるサブユニット間で認証・鍵交換を行っていく（ステップS9230～S9235，S9305）。その上で、中継ノード9802は、送信ノードQと自ノード（中継ノード）9802との間の交換鍵 $K_{xq}$ とシード $N_{cq}$ を、無線ノード9803にフォワードする（ステップS9236，S9237，S9305，S9306）。

## 【0269】

無線ノード9803では、このようにして、 $K_{xq}$ 、 $N_{cq}$ の値を認識できるため、同様の関数Jを使ってコンテンツ鍵K2の値を算出することができる（ステップS9238）。

## 【0270】

よって、送信ノードQから送られてくる、コンテンツ鍵K2で暗号化されたMP EG映像は、中継ノード9802で暗号の復号化をせずに、そのままフォワードして無線ノード9803まで転送されてきた場合（ステップS9228，S9229）でも、先にステップS9238で計算したコンテンツ鍵K2の値を使って、暗号の復号化ができる（ステップS9240）。つまり、2つの異なるコンテンツ鍵（本実施形態ではK1とK2）で暗号化されたMP EG映像の同時受信が可能となる。

## 【0271】

なお、第6の実施形態と第7の実施形態では、IEEE1394と無線網との相互接続を行う場合を例に説明してきたが、インターネット等のその他の網についても適用可能である。

## 【0272】

なお、第1～第7の実施形態において例示したデータ転送の方向とは逆の方向にデータ転送する場合（例えば、無線ノードからIEEE1394上のノードへデータ転送する場合）にも、本発明は適用可能である。

## 【0273】

また、第1～第7の実施形態において、無線ノードやIEEE1394上のノ

ードについては、コンテンツについて送信機能または受信機能の一方に着目して説明したが、無線ノードや IEEE 1394 上のノードは、コンテンツについて送信機能と受信機能の両方を備えることも可能である。

【0274】

また、認証手続きや、鍵交換手続き（コンテンツ鍵共有手続き）は、これまでに例示したものに限定されず、他の種々の方法が用いられる場合にも本発明は適用可能である。

【0275】

また、以上では、家庭網ネットワークとして実施形態を説明したが、もちろん、本発明は家庭網以外のネットワークにも適用可能である。

【0276】

なお、以上の各機能は、ソフトウェアとしても実現可能である。

【0277】

また、本実施形態は、コンピュータに所定の手段を実行させるための（あるいはコンピュータを所定の手段として機能させるための、あるいはコンピュータに所定の機能を実現させるための）プログラムを記録したコンピュータ読取り可能な記録媒体としても実施することもできる。

【0278】

本発明は、上述した実施の形態に限定されるものではなく、その技術的範囲において種々変形して実施することができる。

【0279】

【発明の効果】

本発明によれば、同じネットワークでは接続されていない装置間で、保護すべきコンテンツの送受信のためのコンテンツ保護手続きを行うことが可能になる。

【図面の簡単な説明】

【図1】

本発明の第1の実施形態に係るネットワークの全体構成の一例を示す図

【図2】

送信ノードの内部構造の一例を示す図

【図 3】

中継ノードの内部構造の一例を示す図

【図 4】

無線ノードの内部構造の一例を示す図

【図 5】

全体のシーケンスの一例を示す図

【図 6】

全体のシーケンスの一例を示す図

【図 7】

送信ノードの動作手順の一例を示すフローチャート

【図 8】

送信ノードの動作手順の一例を示すフローチャート

【図 9】

中継ノードの動作手順の一例を示すフローチャート

【図 10】

中継ノードの動作手順の一例を示すフローチャート

【図 11】

中継ノードの動作手順の一例を示すフローチャート

【図 12】

無線ノードの動作手順の一例を示すフローチャート

【図 13】

無線ノードの動作手順の一例を示すフローチャート

【図 14】

無線ノード構成情報パケットの一例を示す図

【図 15】

代理テーブルの一例を示す図

【図 16】

代理テーブルの一例を示す図

【図 17】

送信ノードから見た中継ノードの内部構造を説明するための図

【図 1 8】

無線ノードから見た中継ノードの内部構造を説明するための図

【図 1 9】

無線ノード制御パケットの一例を示す図

【図 2 0】

本発明の第 2 の実施形態に係るネットワークの全体構成の一例を示す図

【図 2 1】

送信ノードの内部構造の一例を示す図

【図 2 2】

中継ノードの内部構造の一例を示す図

【図 2 3】

無線ノードの内部構造の一例を示す図

【図 2 4】

全体のシーケンスの一例を示す図

【図 2 5】

全体のシーケンスの一例を示す図

【図 2 6】

送信ノードの動作手順の一例を示すフローチャート

【図 2 7】

送信ノードの動作手順の一例を示すフローチャート

【図 2 8】

中継ノードの動作手順の一例を示すフローチャート

【図 2 9】

中継ノードの動作手順の一例を示すフローチャート

【図 3 0】

中継ノードの動作手順の一例を示すフローチャート

【図 3 1】

中継ノードの動作手順の一例を示すフローチャート

【図 3 2】

無線ノードの動作手順の一例を示すフローチャート

【図 3 3】

無線ノードの動作手順の一例を示すフローチャート

【図 3 4】

代理テーブルの一例を示す図

【図 3 5】

代理テーブルの一例を示す図

【図 3 6】

送信ノードから見た中継ノードの内部構造を説明するための図

【図 3 7】

無線ノードから見た中継ノードの内部構造を説明するための図

【図 3 8】

無線フレームのフォーマットの一例を示す図

【図 3 9】

無線制御パケットのフォーマットの一例を示す図

【図 4 0】

本発明の第 3 の実施形態に係るネットワークの全体構成の一例を示す図

【図 4 1】

送信ノードの内部構造の一例を示す図

【図 4 2】

中継ノードの内部構造の一例を示す図

【図 4 3】

無線ノードの内部構造の一例を示す図

【図 4 4】

全体のシーケンスの一例を示す図

【図 4 5】

全体のシーケンスの一例を示す図

【図 4 6】

送信ノードの動作手順の一例を示すフローチャート

【図 4 7】

送信ノードの動作手順の一例を示すフローチャート

【図 4 8】

中継ノードの動作手順の一例を示すフローチャート

【図 4 9】

中継ノードの動作手順の一例を示すフローチャート

【図 5 0】

中継ノードの動作手順の一例を示すフローチャート

【図 5 1】

無線ノードの動作手順の一例を示すフローチャート

【図 5 2】

無線ノードの動作手順の一例を示すフローチャート

【図 5 3】

代理テーブルの一例を示す図

【図 5 4】

代理テーブルの一例を示す図

【図 5 5】

送信ノードから見た中継ノードの内部構造を説明するための図

【図 5 6】

無線ノードから見た中継ノードの内部構造を説明するための図

【図 5 7】

無線ノードに送られてきた制御画面の一例を示す図

【図 5 8】

本発明の第 4 の実施形態に係るネットワークの全体構成の一例を示す図

【図 5 9】

送信ノードの内部構造の一例を示す図

【図 6 0】

ホームゲートウェイの内部構造の一例を示す図

【図 6 1】

受信ノードの内部構造の一例を示す図

【図 6 2】

全体のシーケンスの一例を示す図

【図 6 3】

全体のシーケンスの一例を示す図

【図 6 4】

送信ノードの動作手順の一例を示すフローチャート

【図 6 5】

送信ノードの動作手順の一例を示すフローチャート

【図 6 6】

ホームゲートウェイの動作手順の一例を示すフローチャート

【図 6 7】

ホームゲートウェイの動作手順の一例を示すフローチャート

【図 6 8】

ホームゲートウェイの動作手順の一例を示すフローチャート

【図 6 9】

ホームゲートウェイの動作手順の一例を示すフローチャート

【図 7 0】

受信ノードの動作手順の一例を示すフローチャート

【図 7 1】

受信ノードの動作手順の一例を示すフローチャート

【図 7 2】

送信ノードのパネルとホームゲートウェイの送信ノード制御用ホームページの一例を示す図

【図 7 3】

本発明の第 5 の実施形態に係るネットワークの全体構成の一例を示す図

【図 7 4】

ホームゲートウェイの内部構造の一例を示す図



【図 7 5】

全体のシーケンスの一例を示す図

【図 7 6】

制御画面の一例を示す図

【図 7 7】

本発明の第 6 の実施形態に係るネットワークの全体構成の一例を示す図

【図 7 8】

送信ノードの内部構造の一例を示す図

【図 7 9】

中継ノードの内部構造の一例を示す図

【図 8 0】

無線ノードの内部構造の一例を示す図

【図 8 1】

全体のシーケンスの一例を示す図

【図 8 2】

送信ノードの動作手順の一例を示すフローチャート

【図 8 3】

中継ノードの動作手順の一例を示すフローチャート

【図 8 4】

中継ノードの動作手順の一例を示すフローチャート

【図 8 5】

無線ノードの動作手順の一例を示すフローチャート

【図 8 6】

無線ノードの動作手順の一例を示すフローチャート

【図 8 7】

本発明の第 7 の実施形態に係るネットワークの全体構成の一例を示す図

【図 8 8】

中継ノードの動作手順の一例を示すフローチャート

【図 8 9】

全体のシーケンスの一例を示す図

【図90】

全体のシーケンスの一例を示す図

【符号の説明】

101, 2101, 4101, 6101, 8101, 9101, 9801, 9  
811…送信ノード  
102, 2102, 4102, 9102, 9802…中継ノード  
103, 2103, 4103, 6104, 9103, 9803…無線ノード  
6102, 8102, 8103…ホームゲートウェイ  
6103, 8104…受信ノード  
104, 2104, 4104, 8105, 8107, 9104, 9804…I  
EEE1394バス  
6105, 8106…公衆網  
201, 2201, 4201, 6201, 8201, 9101…IEEE13  
94インタフェース  
202, 2202, 4202, 9202…無線インタフェース  
203, 2207, 4203, 6207, 8203, 9207…AV/Cプロ  
トコル処理部  
204, 2203, 4204, 6203, 8204, 9203…ISO信号送  
受信部  
205, 2206, 4205, 9206…無線ISO信号送受信部  
206, 2209, 4206, 6209, 9209…1394バス構成認識部  
207, 2210, 4207, 8207, 9210…代理サブユニット構成部  
208, 2214, 4208, 6215, 9214…代理テーブル  
209, 2211, 4209, 9211…無線区間構成認識部  
210, 4210, 8209…コピープロテクション制御/フォワード部  
2208, 6208…IEEE1394コピープロテクション処理部  
2212, 9212…無線区間コピープロテクション部  
8211…変換テーブル

211, 2213, 4211, 9213…無線ノード制御パケット送受信部  
2204, 6204…暗号復号化部  
2205, 6205…暗号化部  
4212…H A V i 処理部  
4213…I E E E 1 2 1 2 レジスタ  
6206, 8205…A V 信号送受信部  
6202, 8202…インターネットインタフェース  
6210, 8208…代理ホームページ作成部  
6211, 8210…ホームページ作成・蓄積部  
6212…インターネット側プロテクション処理部  
6213…制御パケット送受信部  
6214…M P E G 2 / M P E G 4 変換部  
6206…制御パケット処理信部  
301, 2301, 4301, 9301…無線インタフェース  
302, 2302, 4302, 9302…無線ノード制御パケット送受信部  
303, 2303, 4303, 6303, 9303…コピープロテクション処  
理部  
304, 2304, 4304, 9304…無線I S O 信号送受信部  
305, 2305, 4305, 6305, 9305…暗号復号化部  
306, 2306, 4306, 6306, 9306…M P E G デコード部  
307, 2307, 4307, 6307, 9307…ディスプレイ部  
6301…インターネットインタフェース  
6302…制御パケット送受信部  
6304…A V 信号送受信部  
401, 2401, 4401, 6401, 9401…I E E E 1 3 9 4 インタ  
フェース  
402, 2402, 4402, 6402, 9402…A V / C プロトコル処理  
部  
403, 2403, 4403, 6403, 9403…コピープロテクション処

理部

404, 2404, 4404, 6404, 9404…ISO信号送受信部

405, 2405, 4405, 6405, 9405…暗号化部

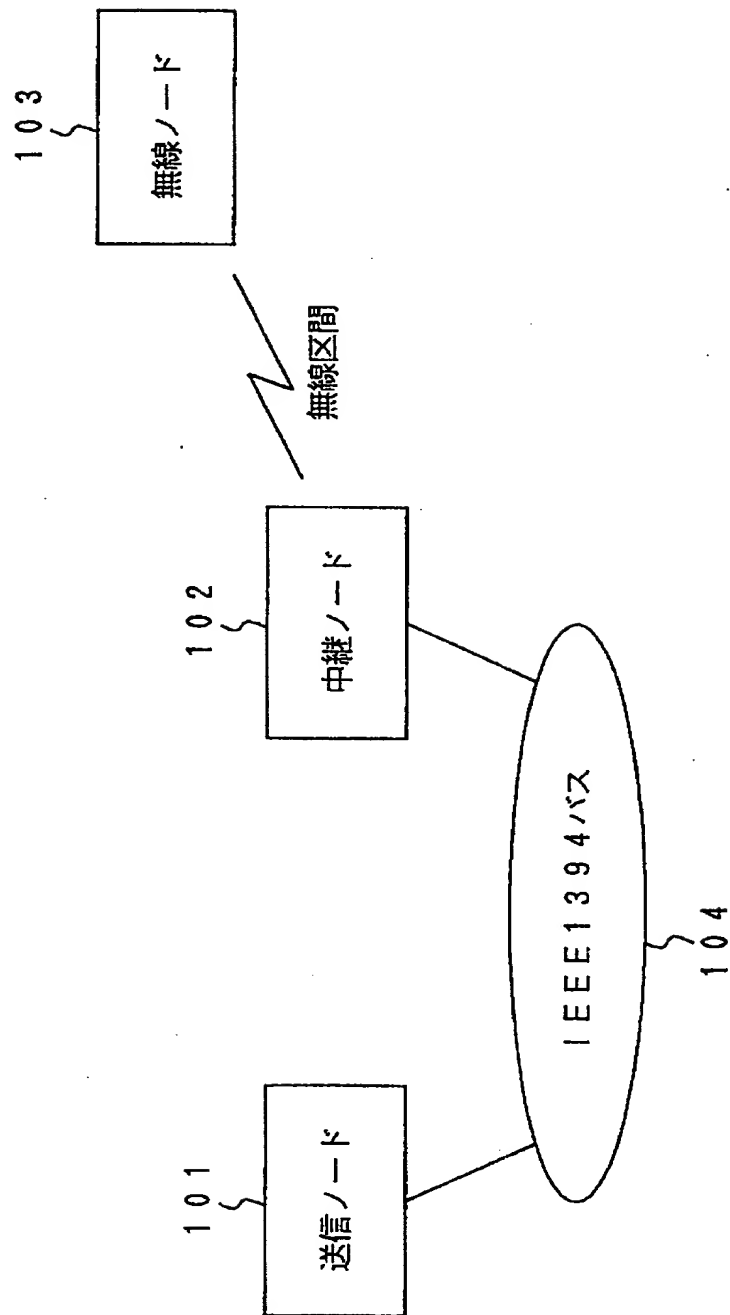
406, 2406, 4406, 6406, 9406…MPEGストレージ部

4407…IEEE1212レジスタ

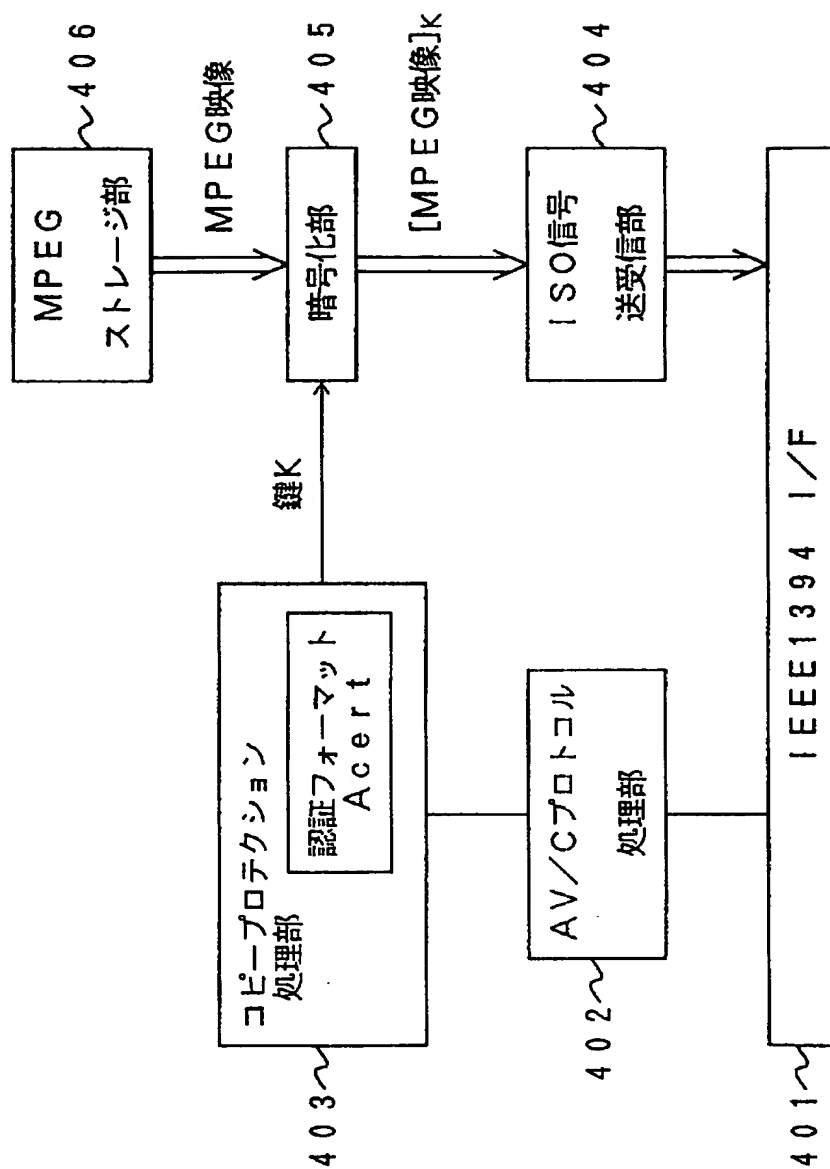
【書類名】

図面

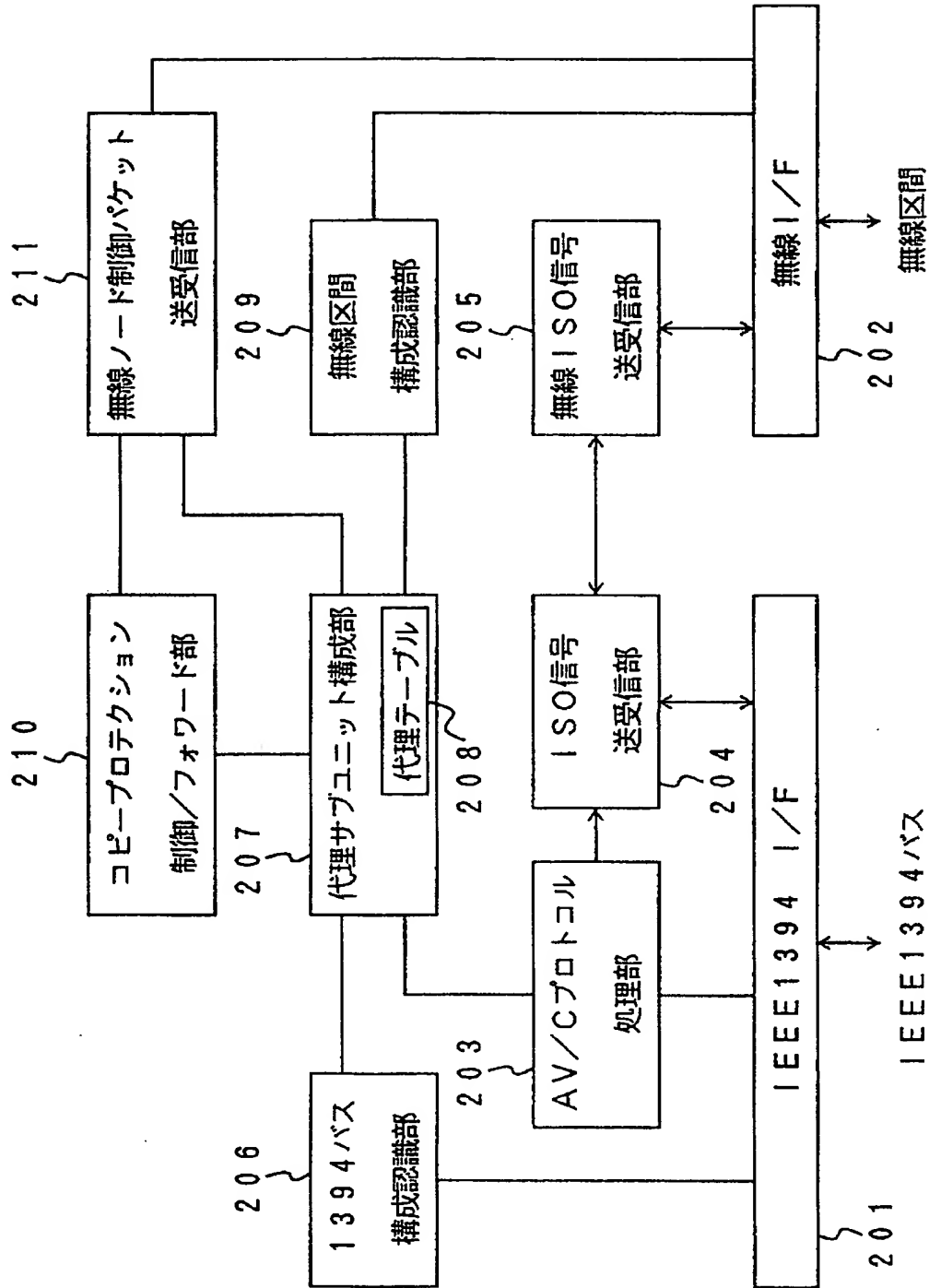
【図 1】



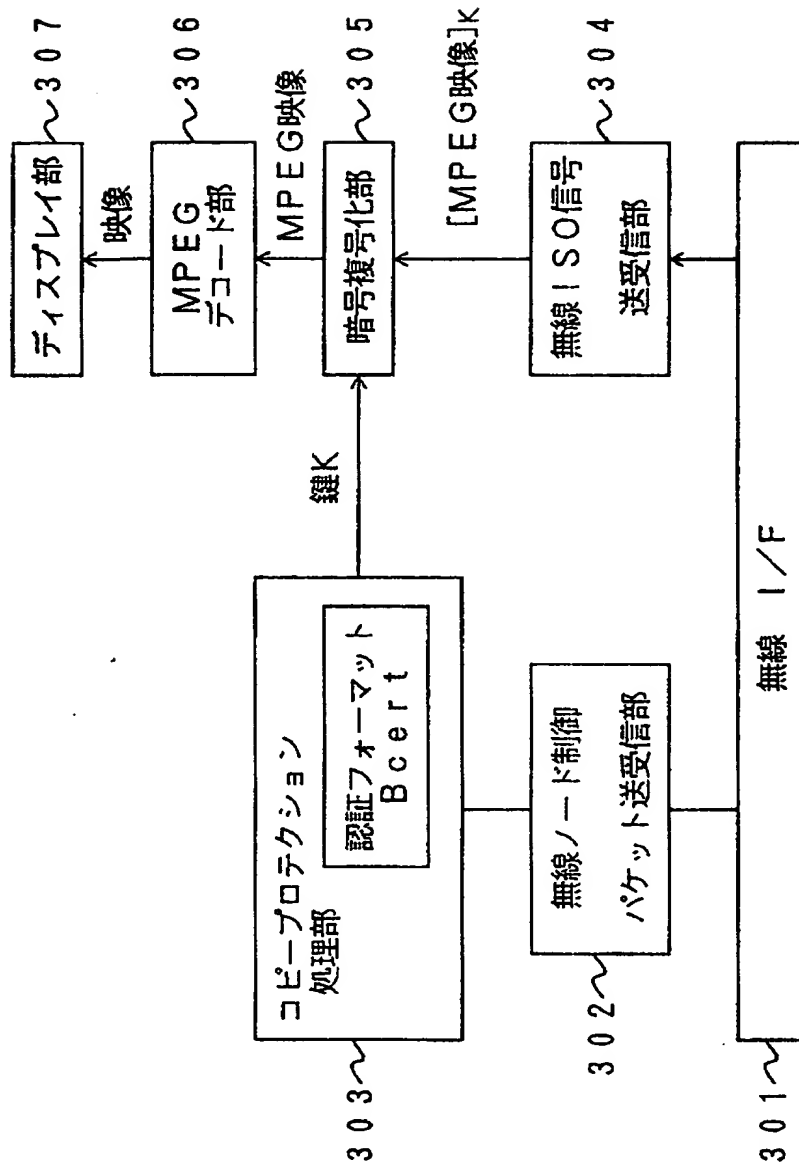
【図 2】



【図 3】

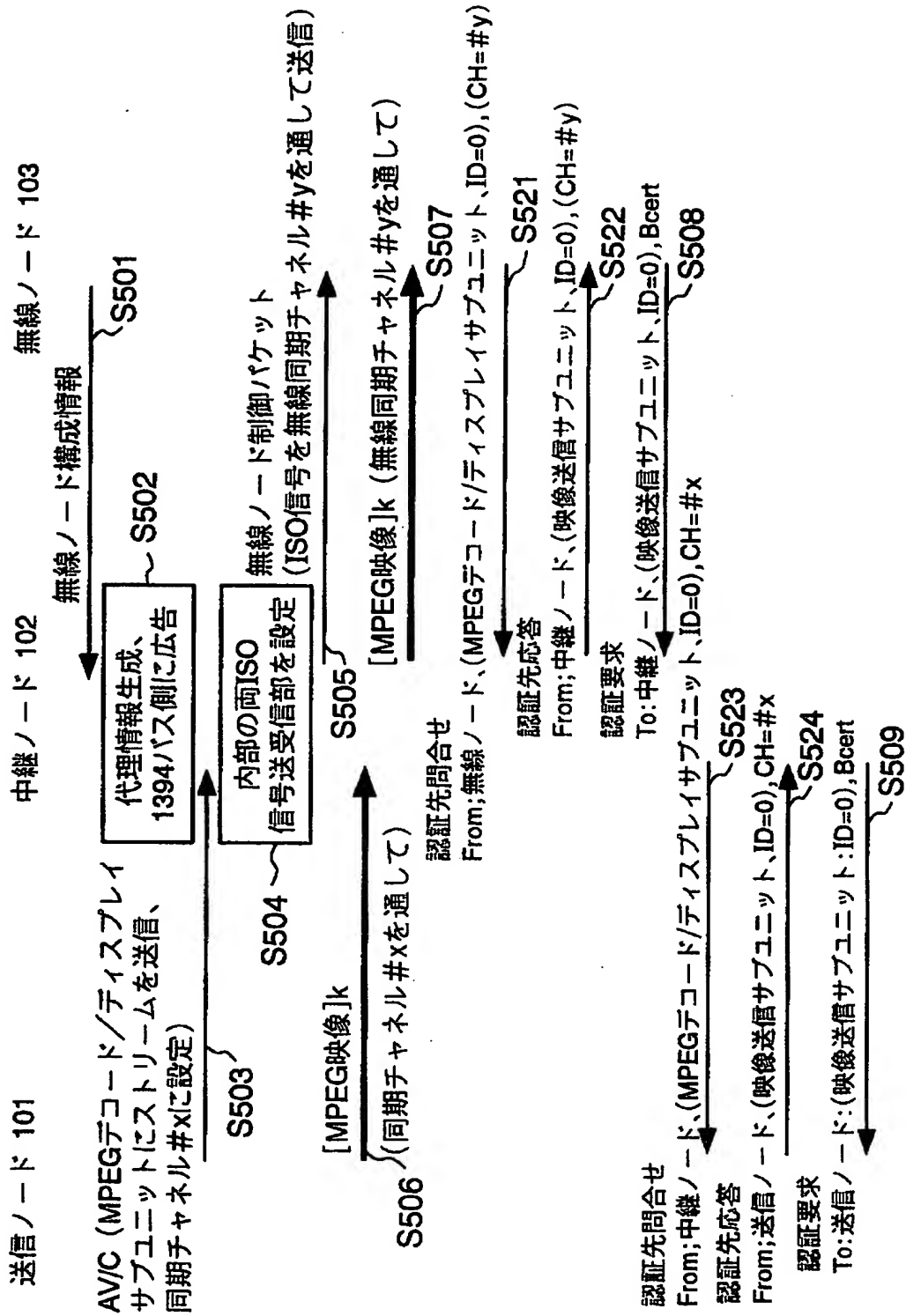


【図 4】

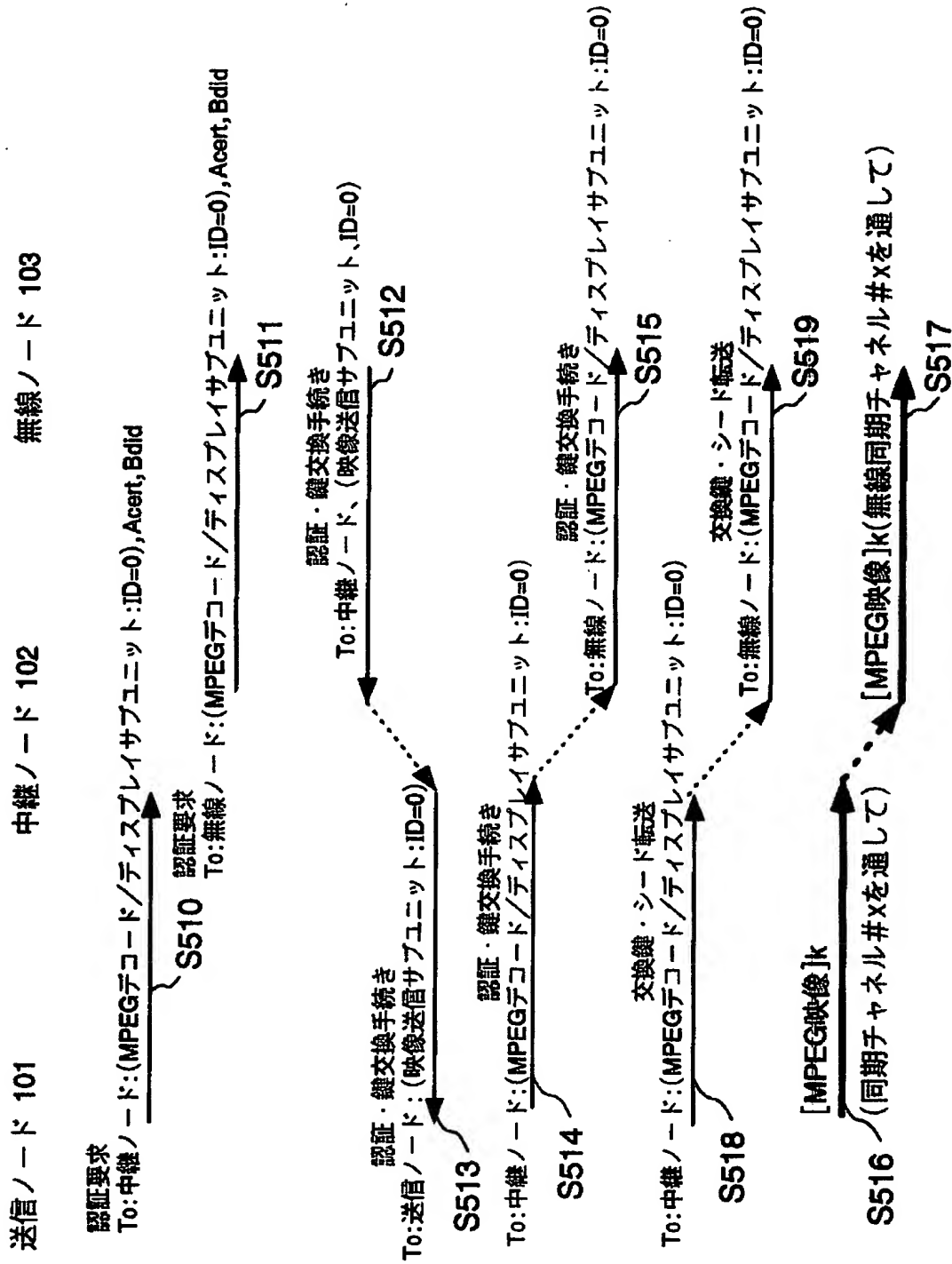




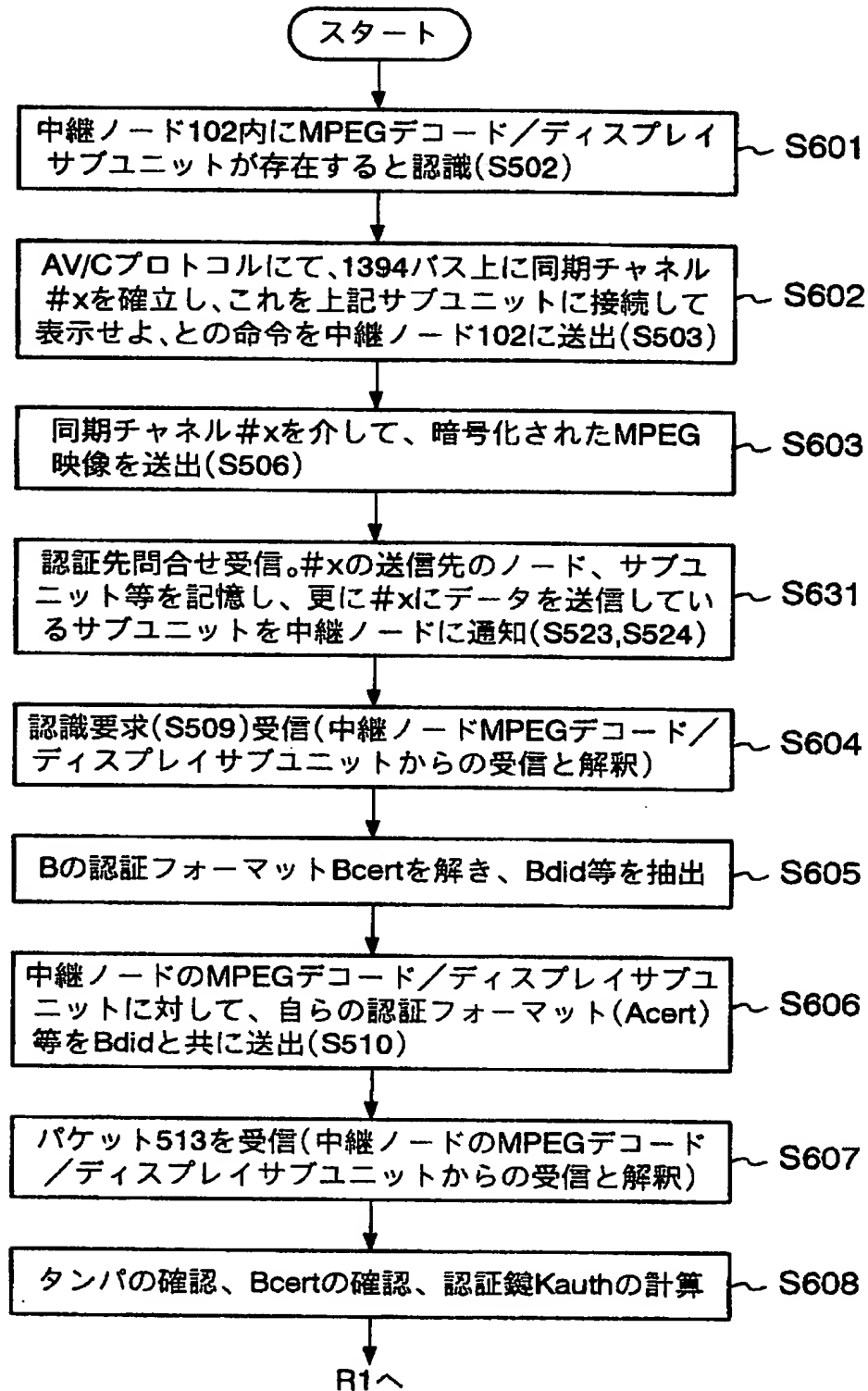
【図 5】



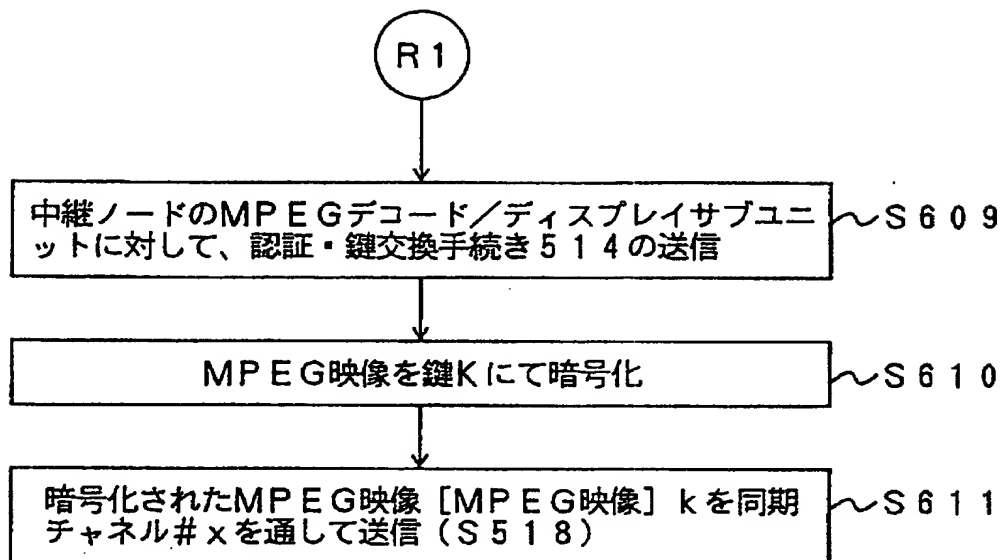
【図 6】



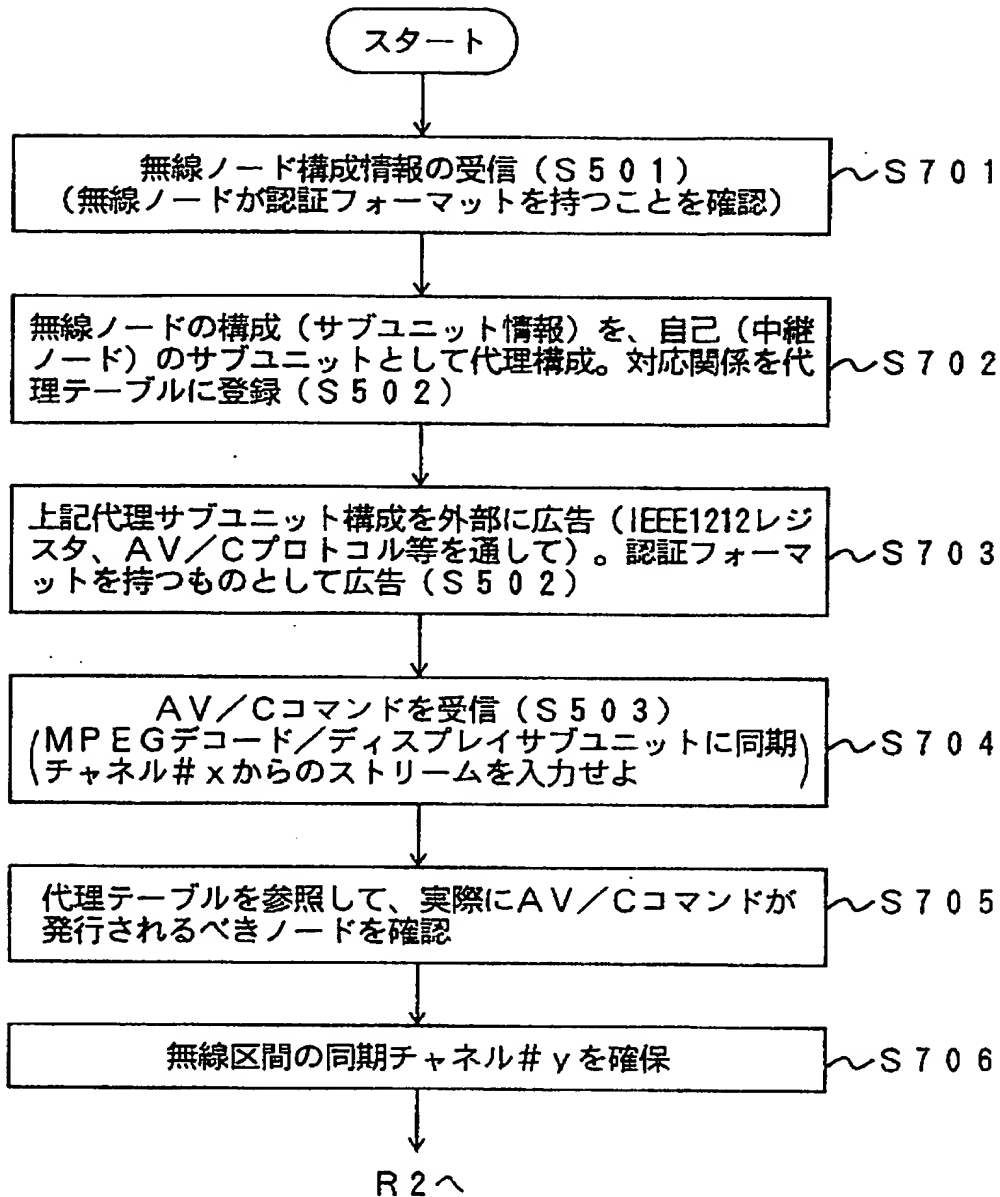
【図 7】



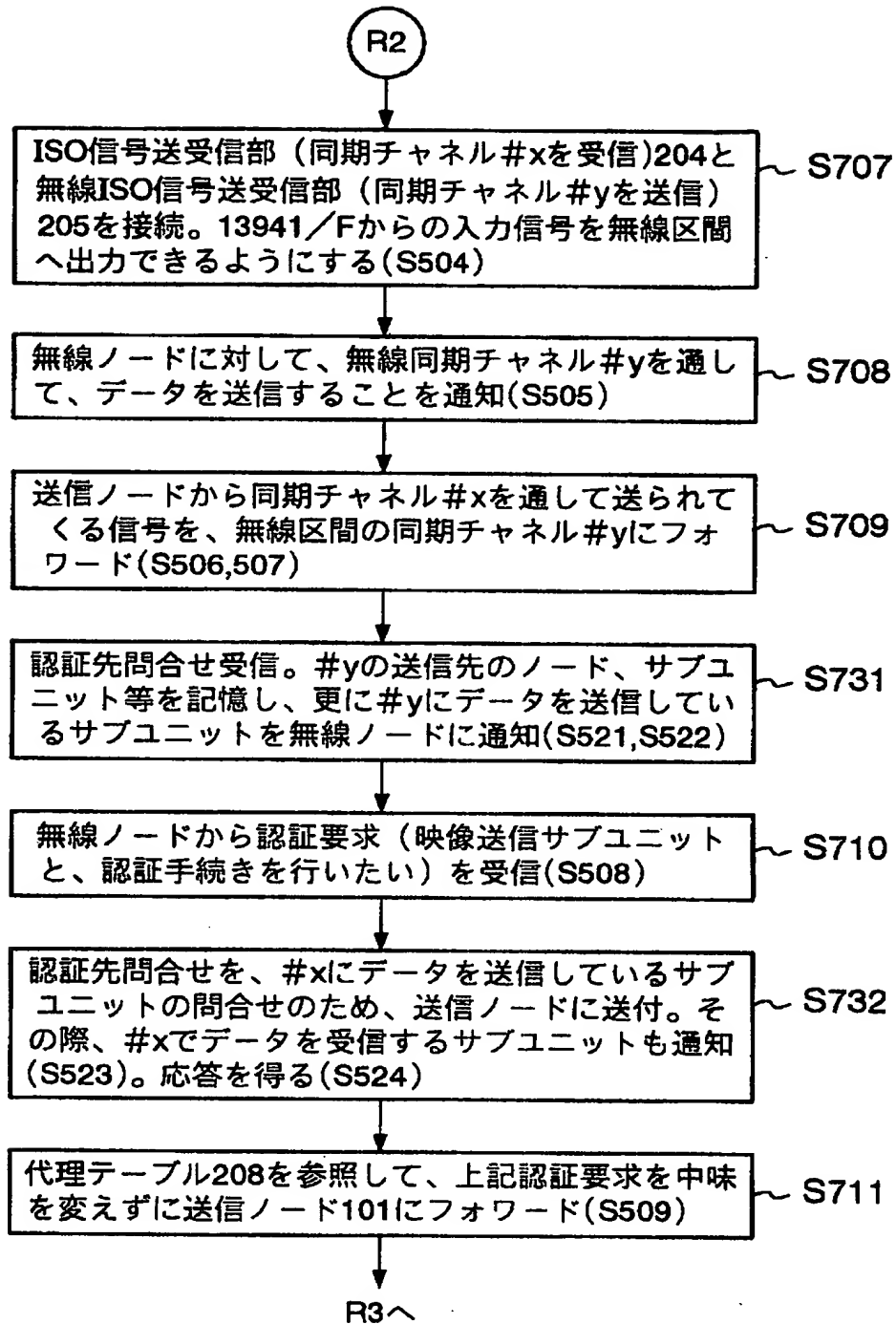
【図 8】



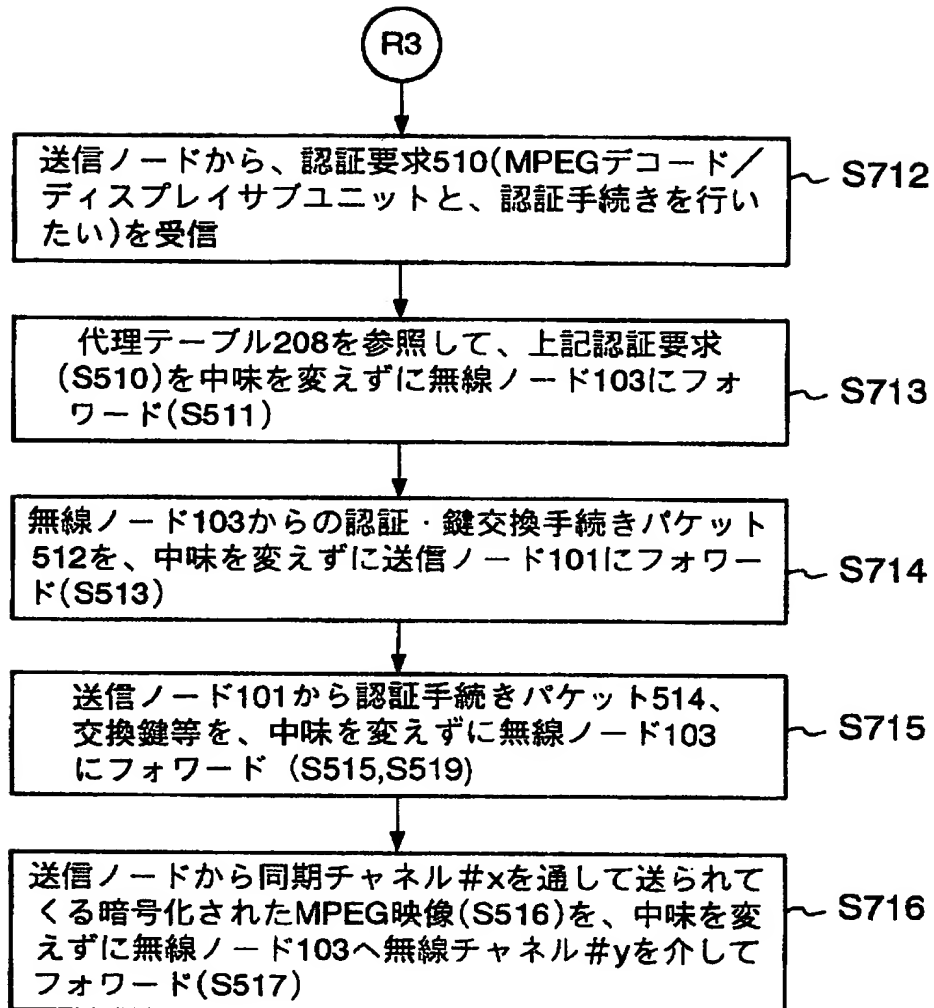
【図 9】



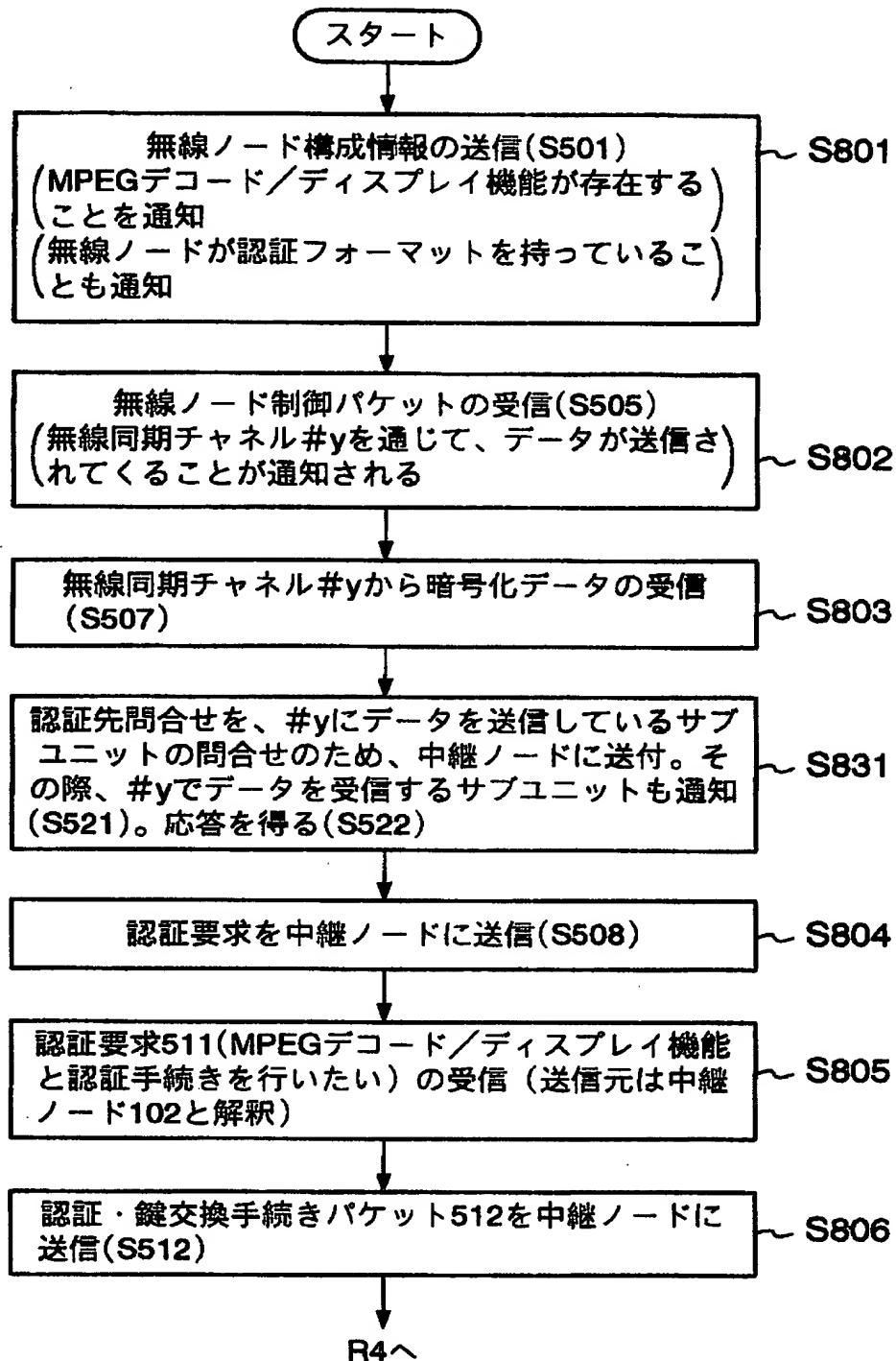
【図 1 0】



【図 11】

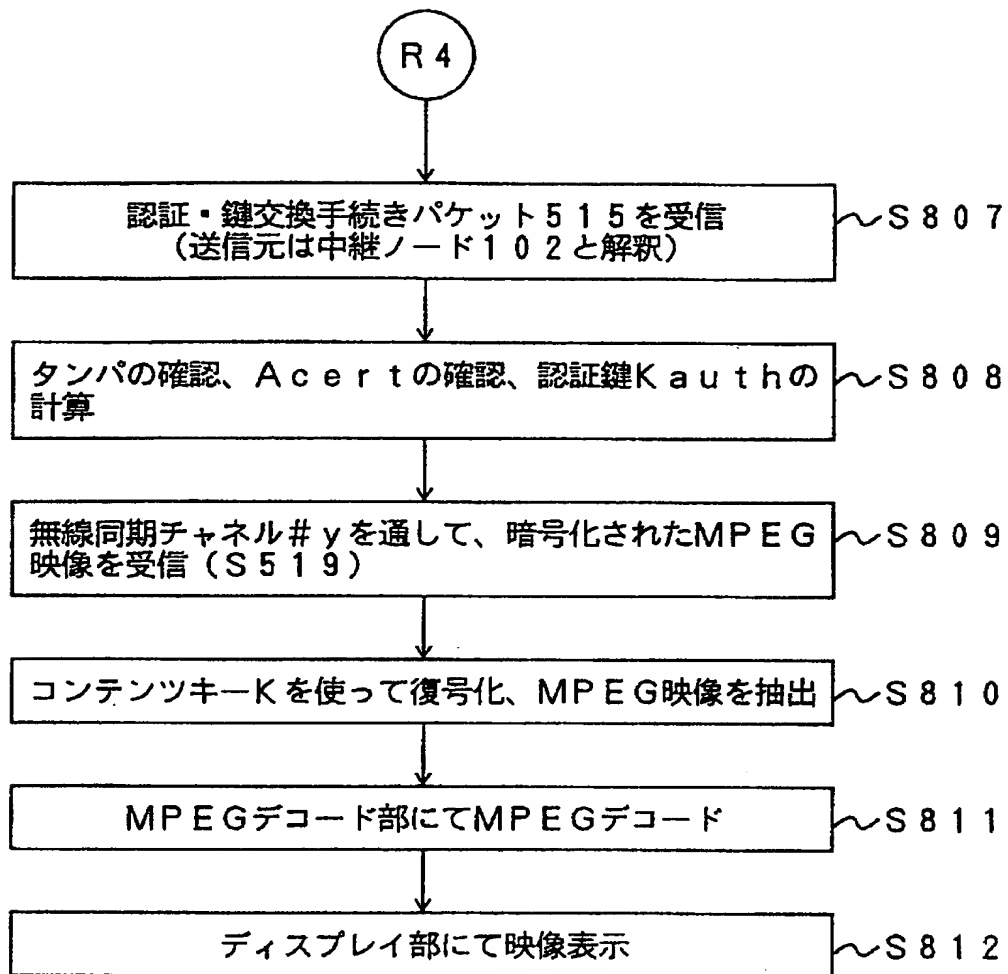


【図 1 2】





【図 13】



【図 1 4】

宛先ノード=中継ノード
送信元ノード=無線ノード
構成 1 =MPEGデコード/ディスプレイ機能
構成 2 = ...
⋮
構成 1 の属性 1 =認証フォーマット (認証機関=...)
構成 1 の属性 2 =MPEGの上限ビットレート 6 M b p s
⋮

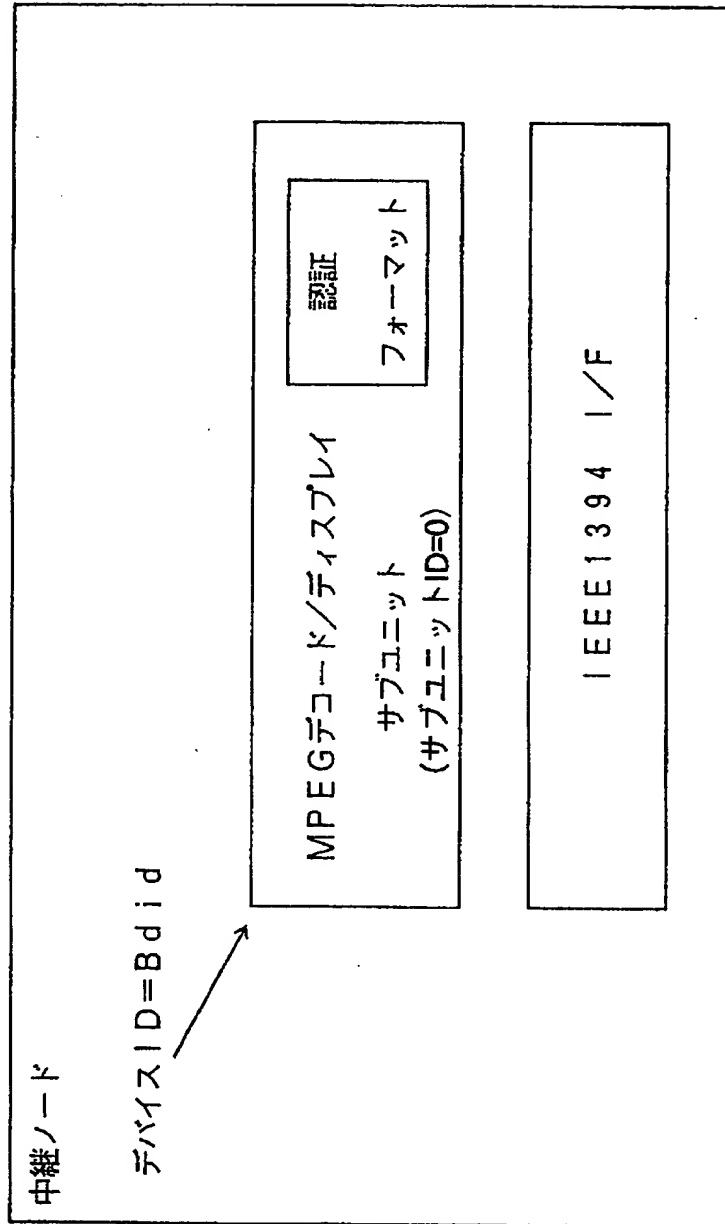
【図 15】

無線区間側の実体	中継ノードが 1394 側に代理サービスする形態
無線ノード 103 の MPEG デコード/ディスプレイ機能 (サブユニット ID=0) (認証フォーマット有)	MPEG デコード/ディスプレイサブユニット (サブユニット ID=0) (認証フォーマット有)
⋮	⋮

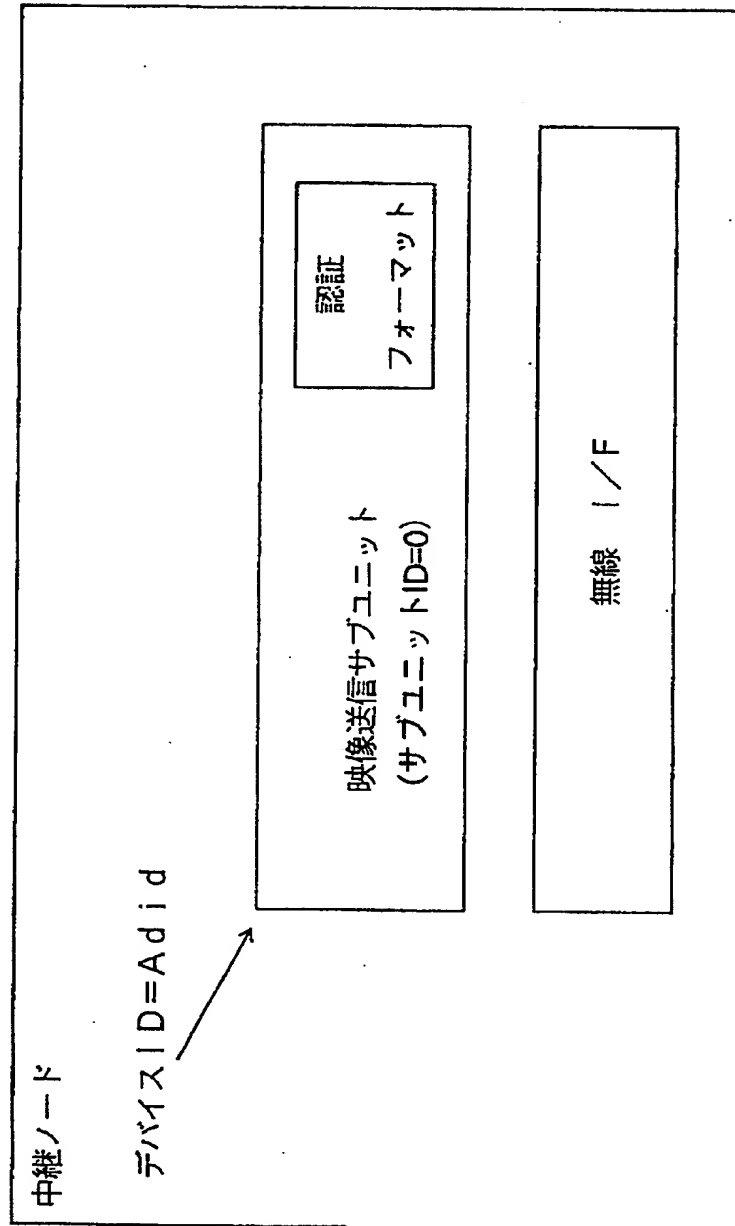
【図 1 6】

1 3 9 4 バス側の実体	中継ノードが無線区間側に代理サービスする形態
送信ノード 1 0 1 の映像送信機能 (映像送信サブユニット (サブユニットID=0) (認証フォーマット有)	映像送信サブユニット (サブユニットID=0) (認証フォーマット有)
...	...

【図 17】



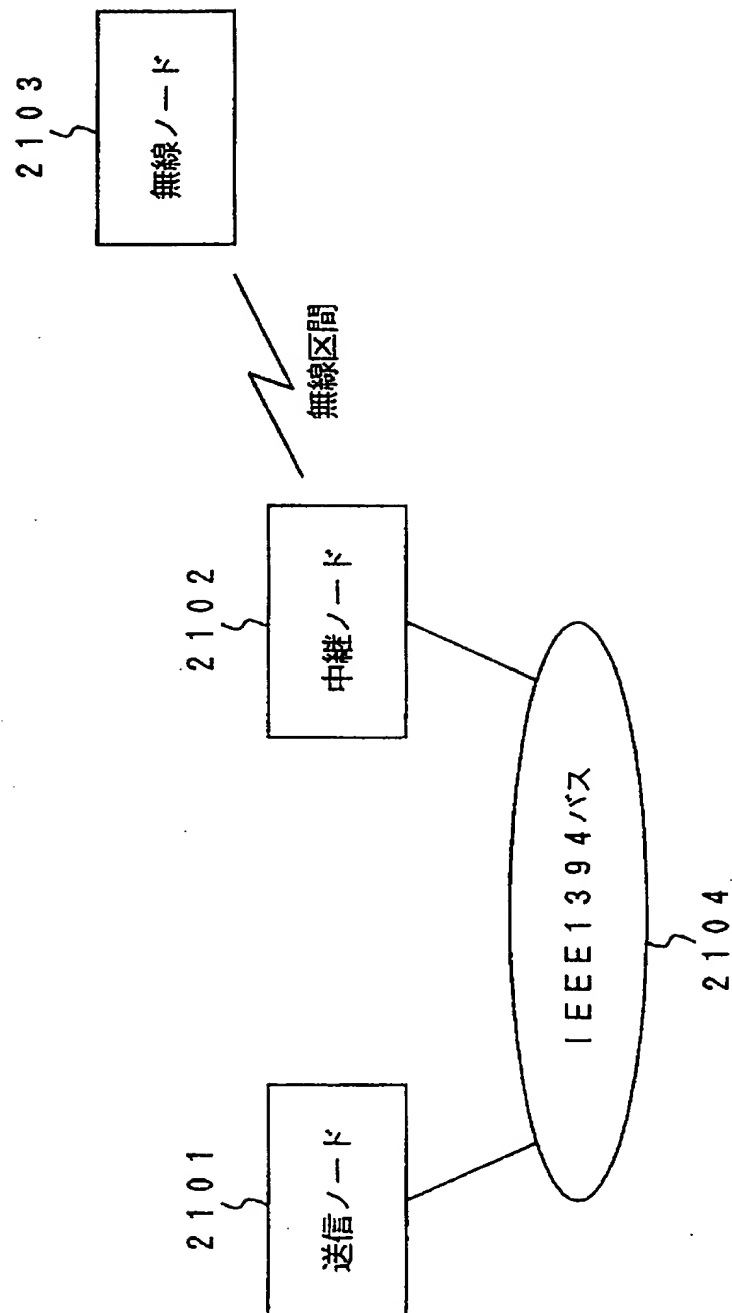
【図 18】



【図 1 9】

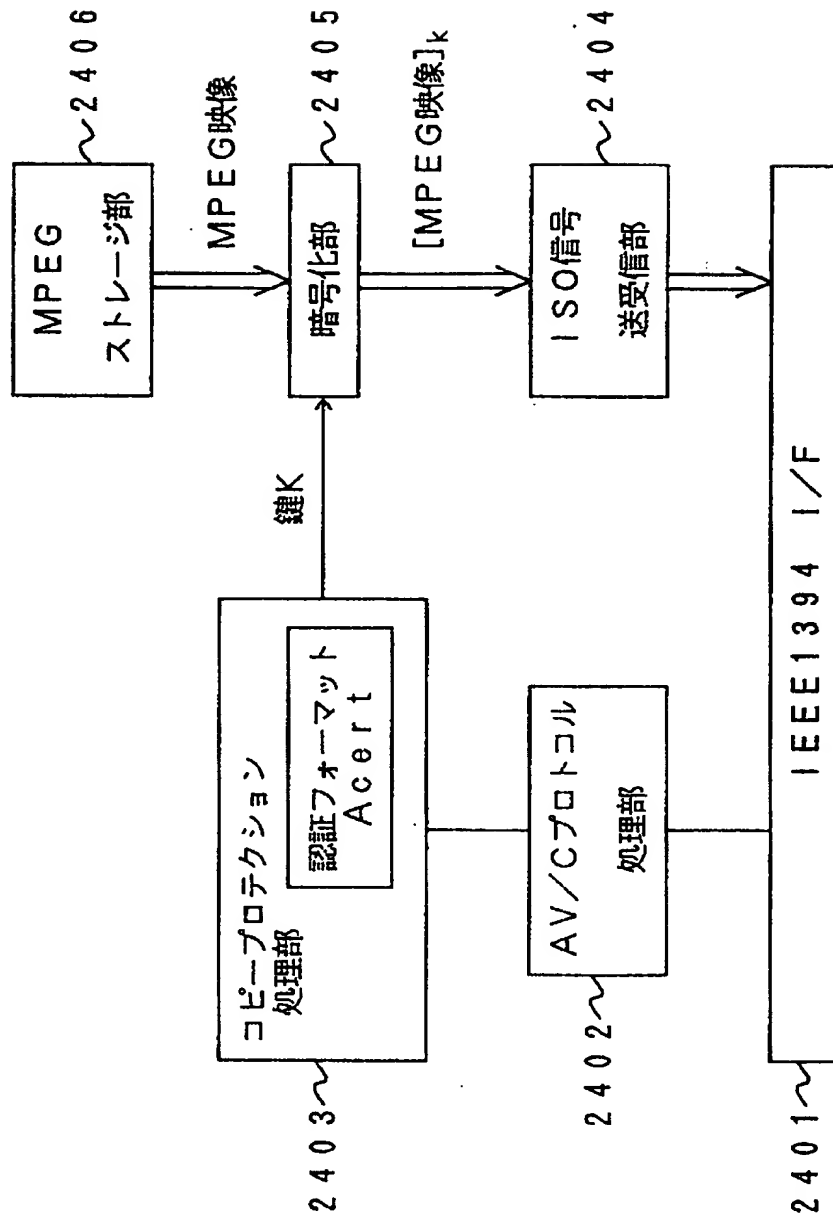
宛先ノード＝無線ノード
送信元ノード＝中継ノード
制御内容＝データ受信
使用無線同期チャネル＝＃ y
データ送信先＝M P E Gデコード／ディスプレイ機能（ID＝0）
データ送信元＝映像送信機能（ID＝0）
⋮

【図 2 0】

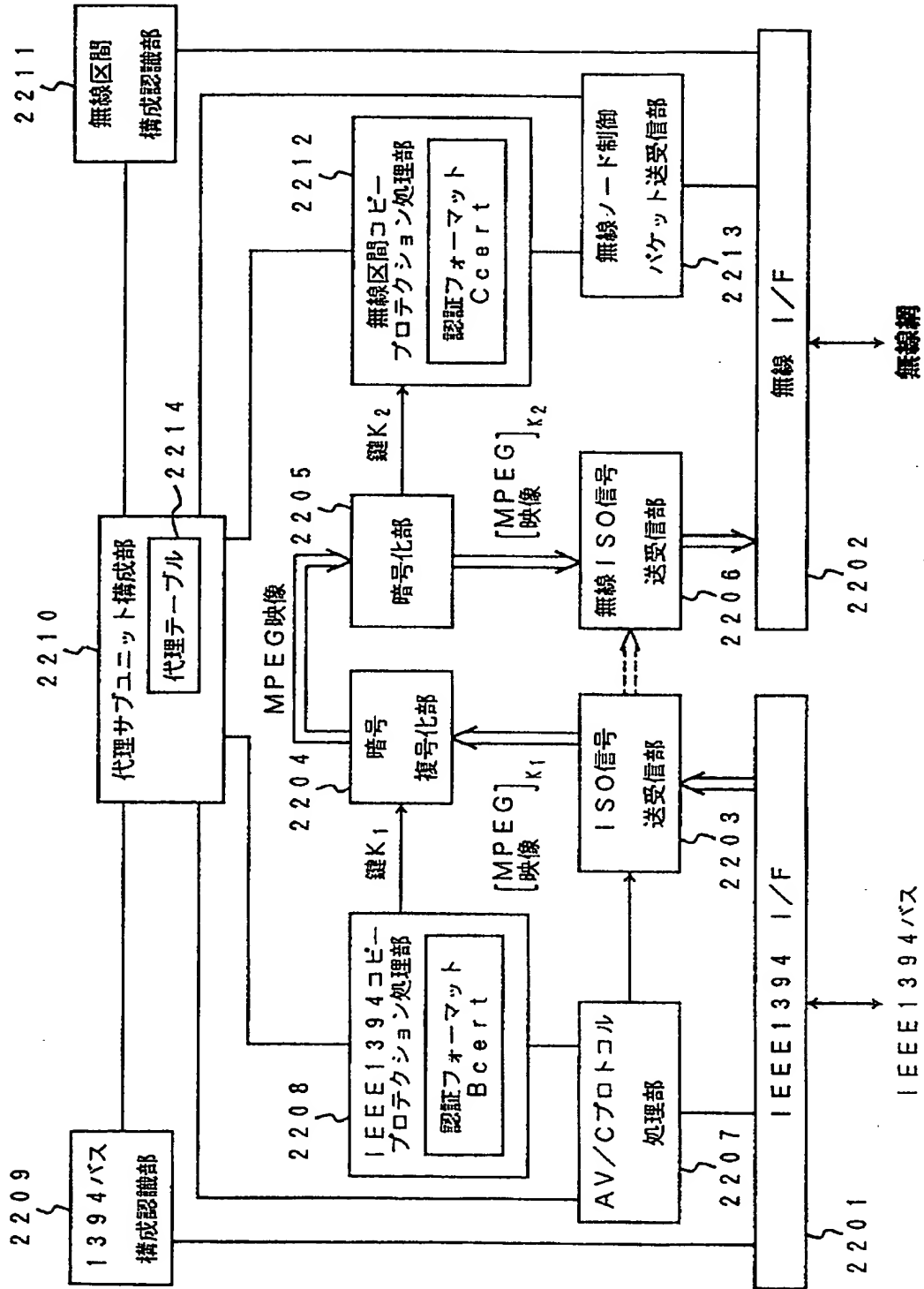




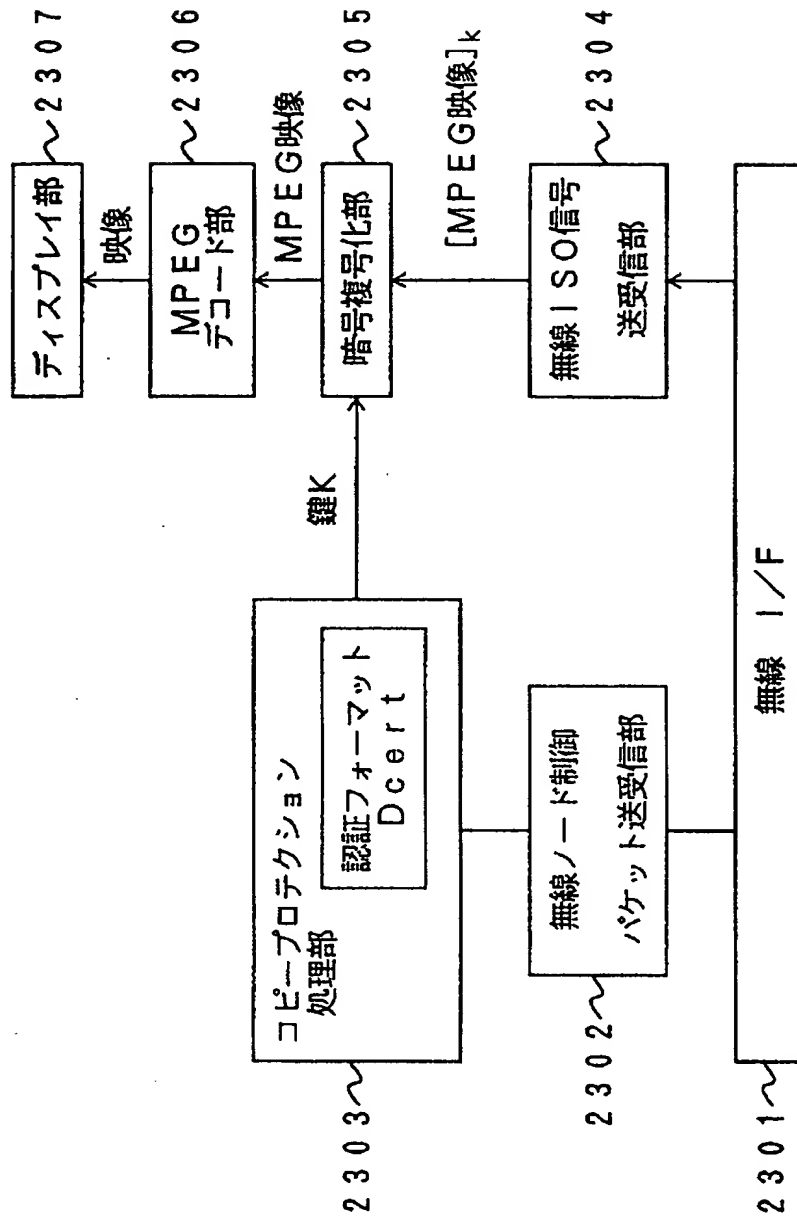
【図 21】



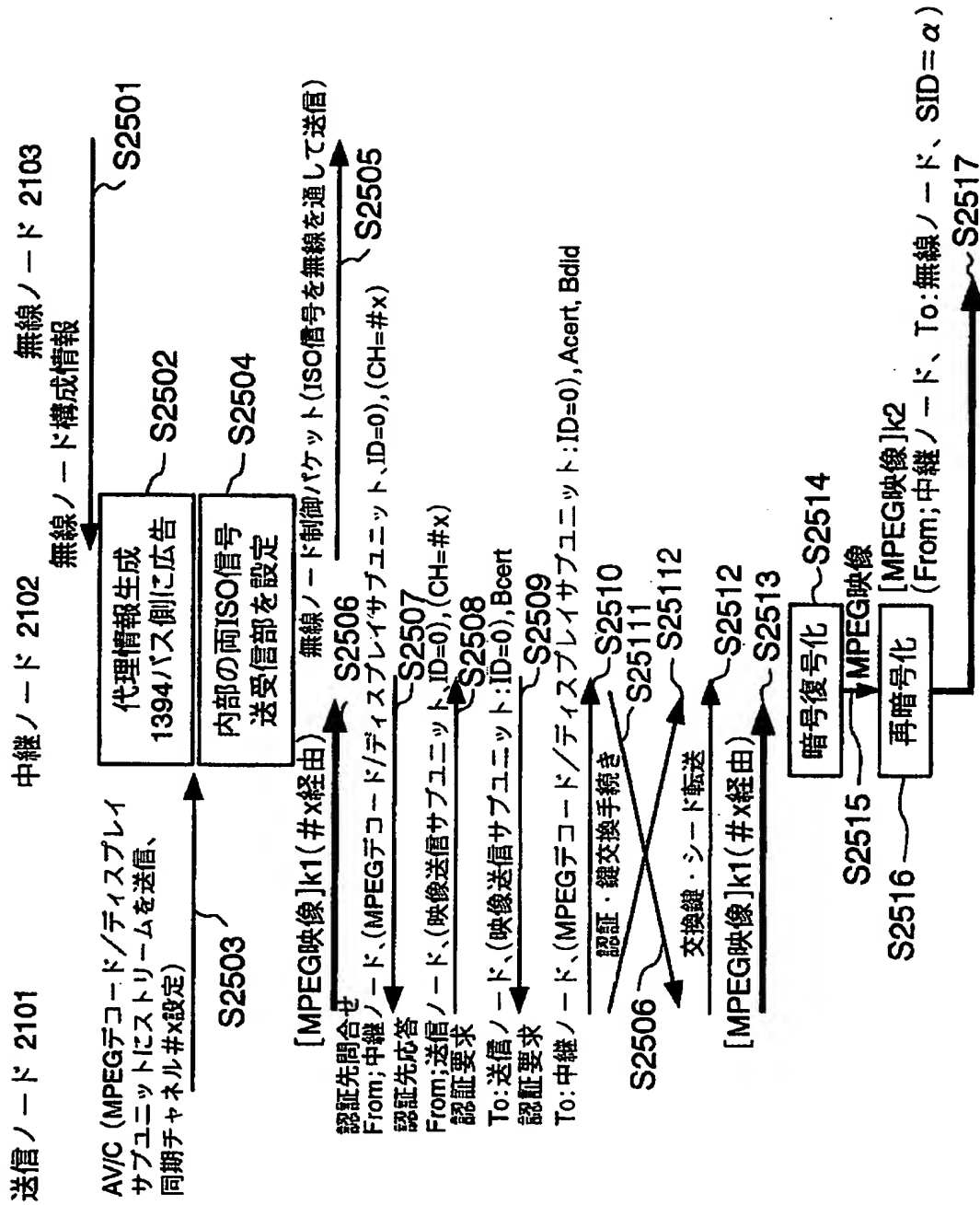
【図 22】



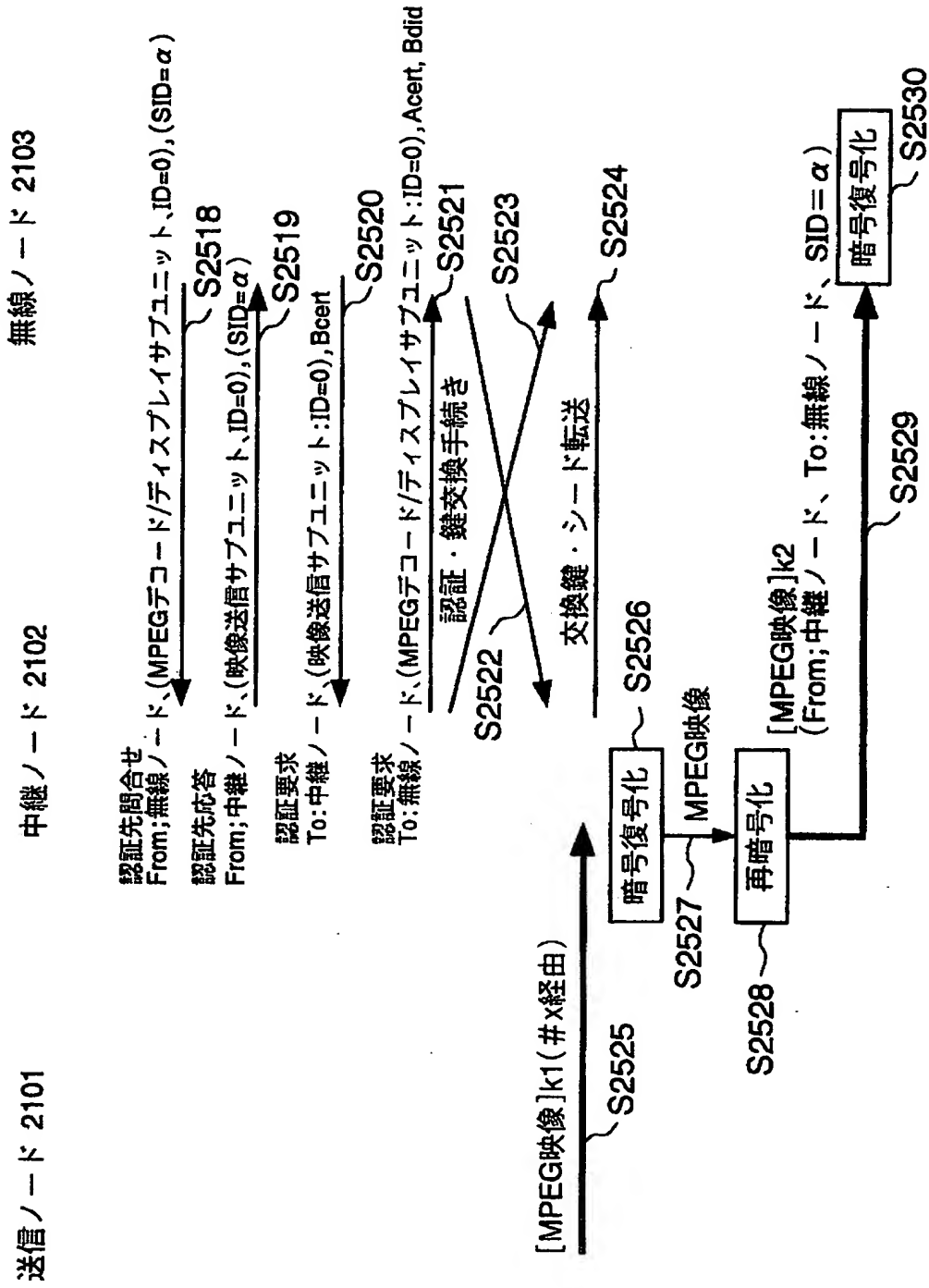
【図 23】



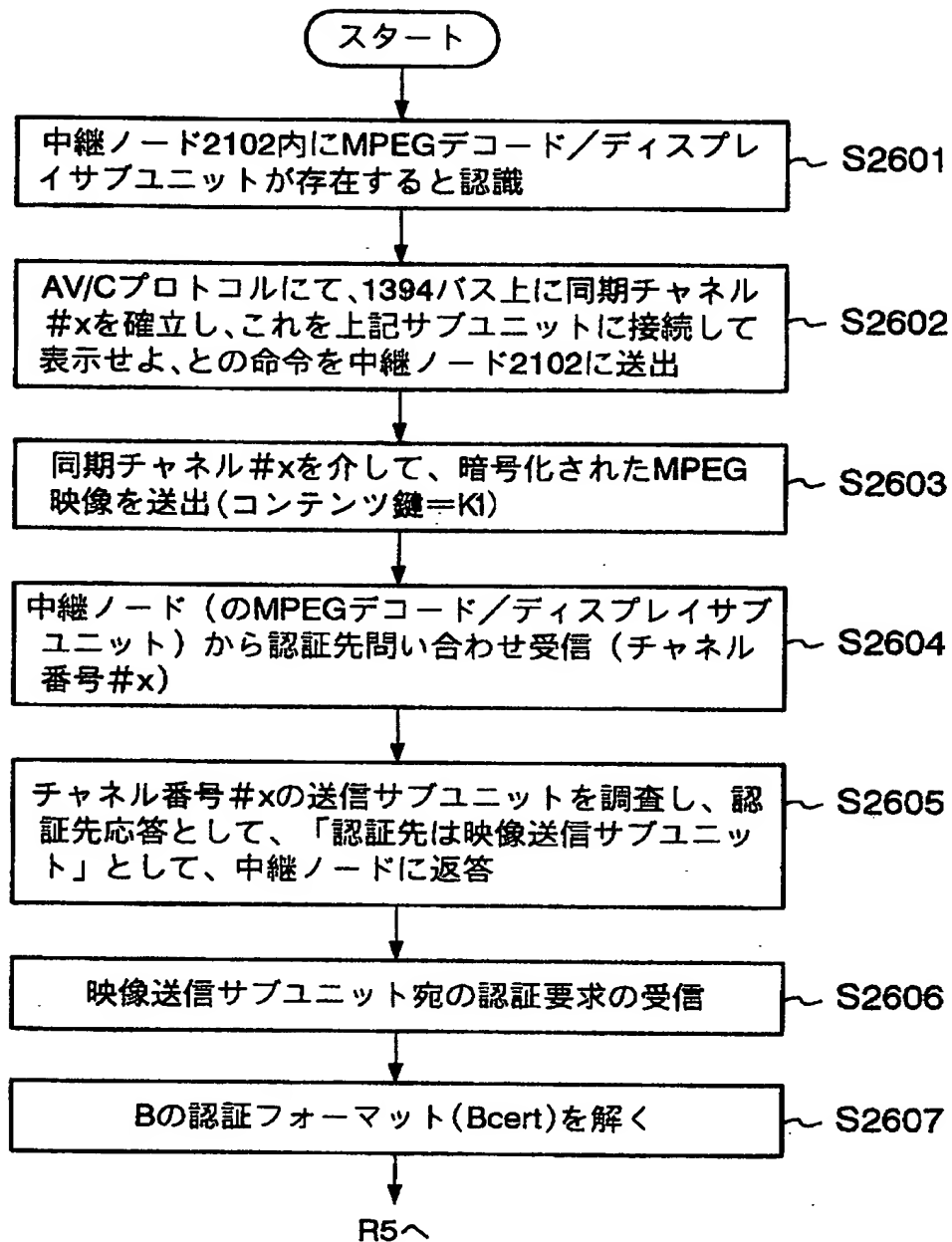
【図 24】



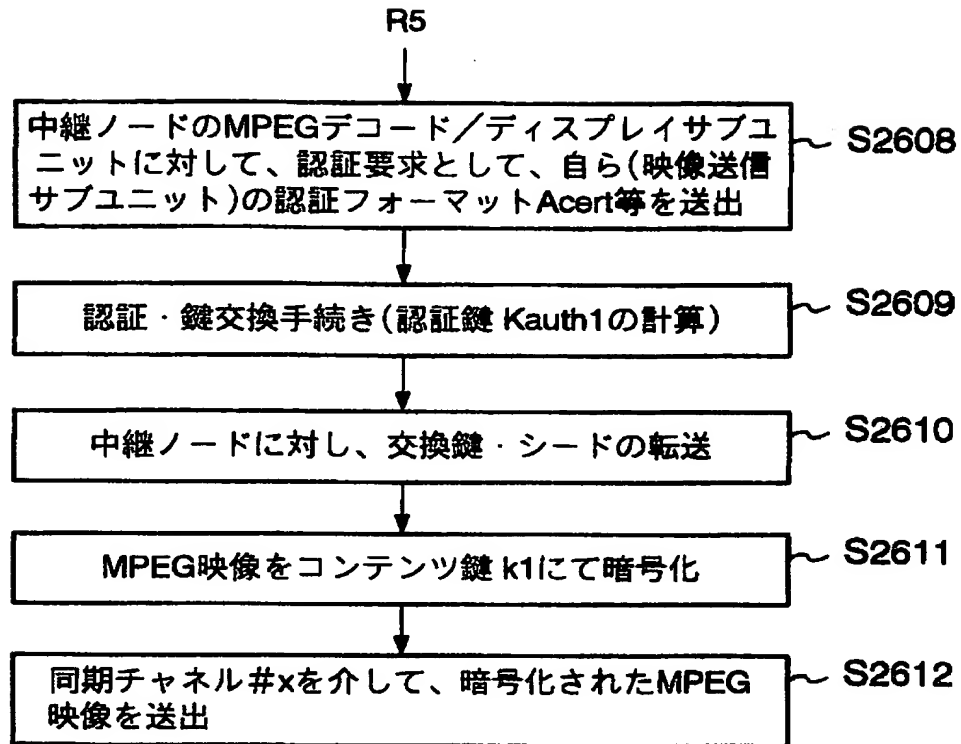
【図 2 5】



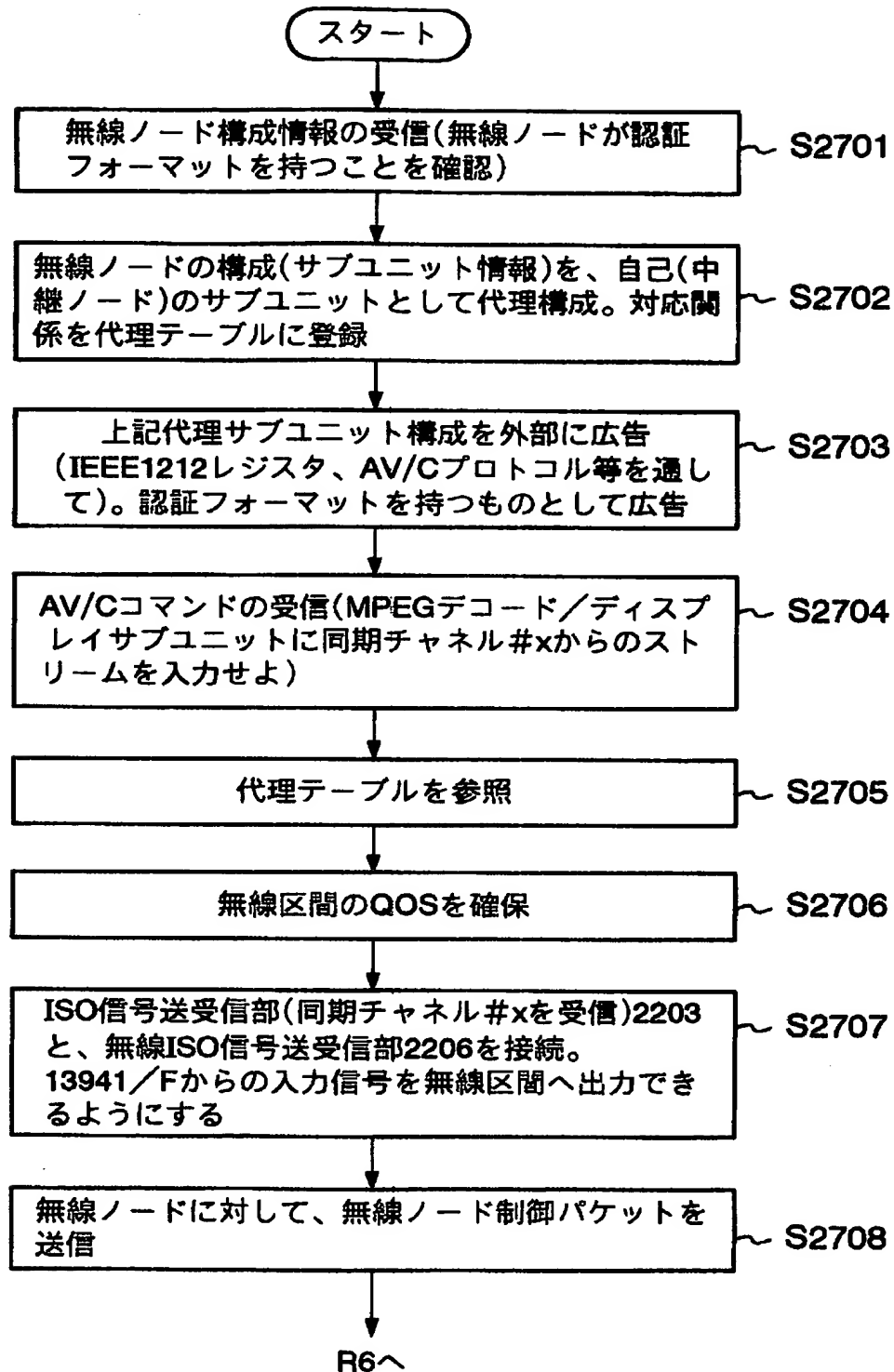
【図 26】



【図 27】

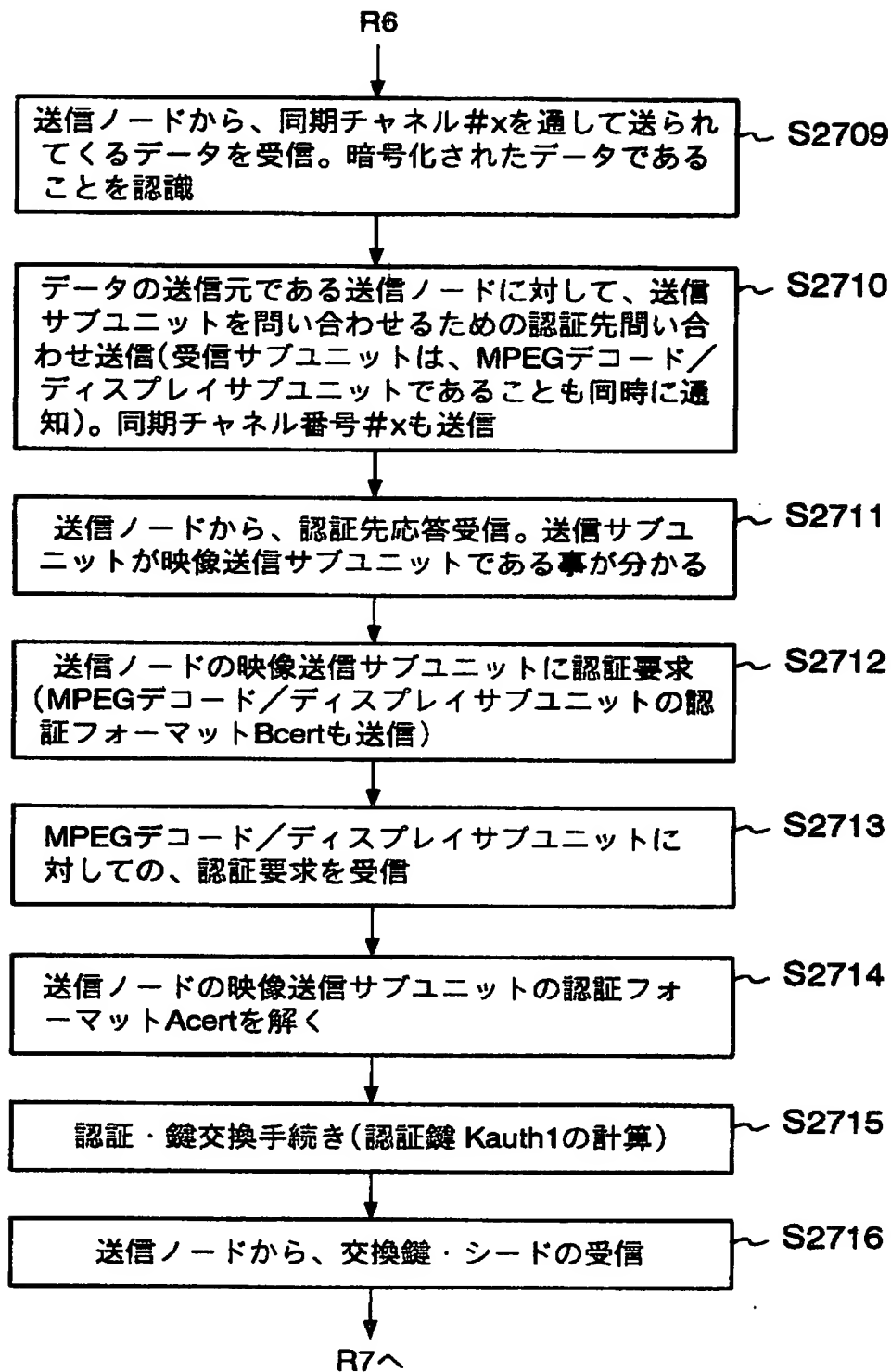


【図 28】

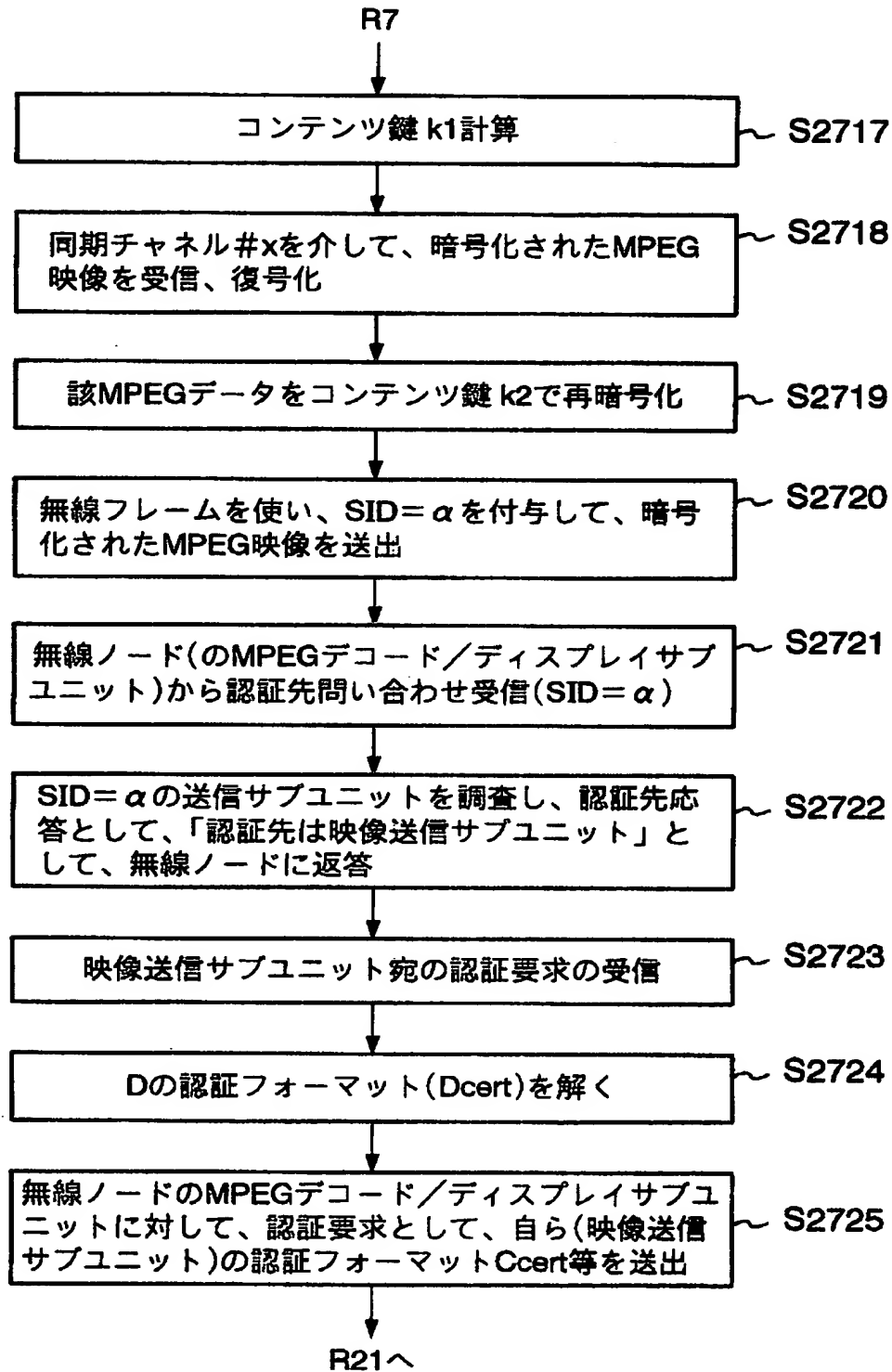




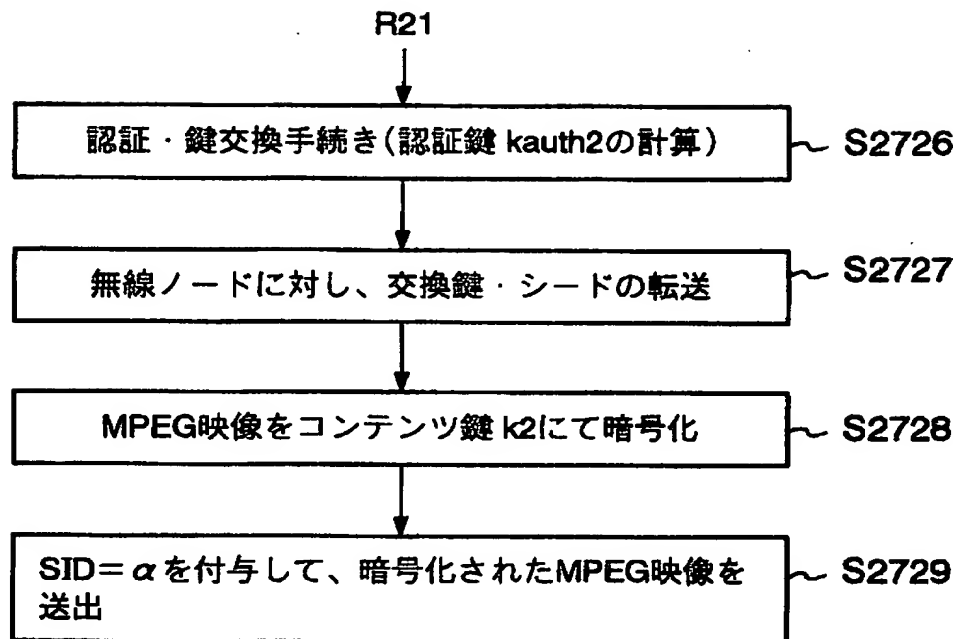
【図 29】



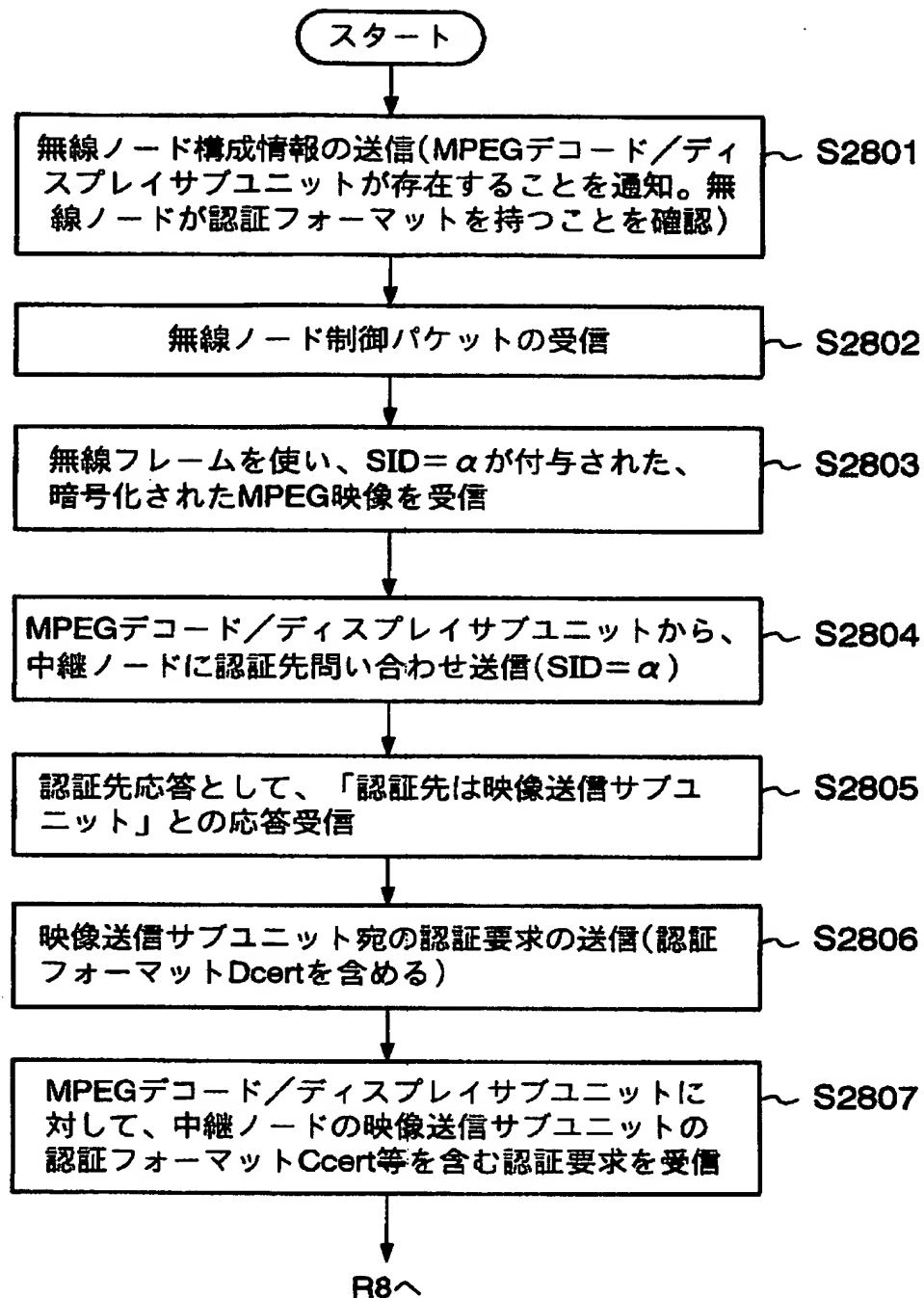
【図 30】



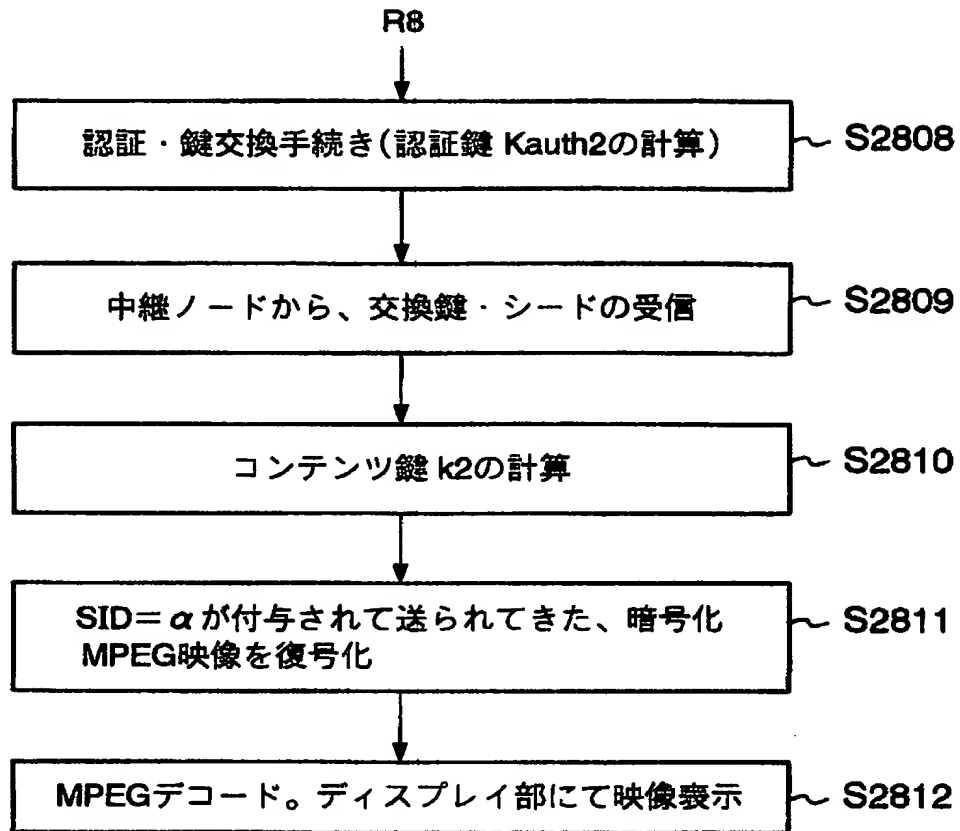
【図 3 1】



【図 3 2】



【図 3 3】



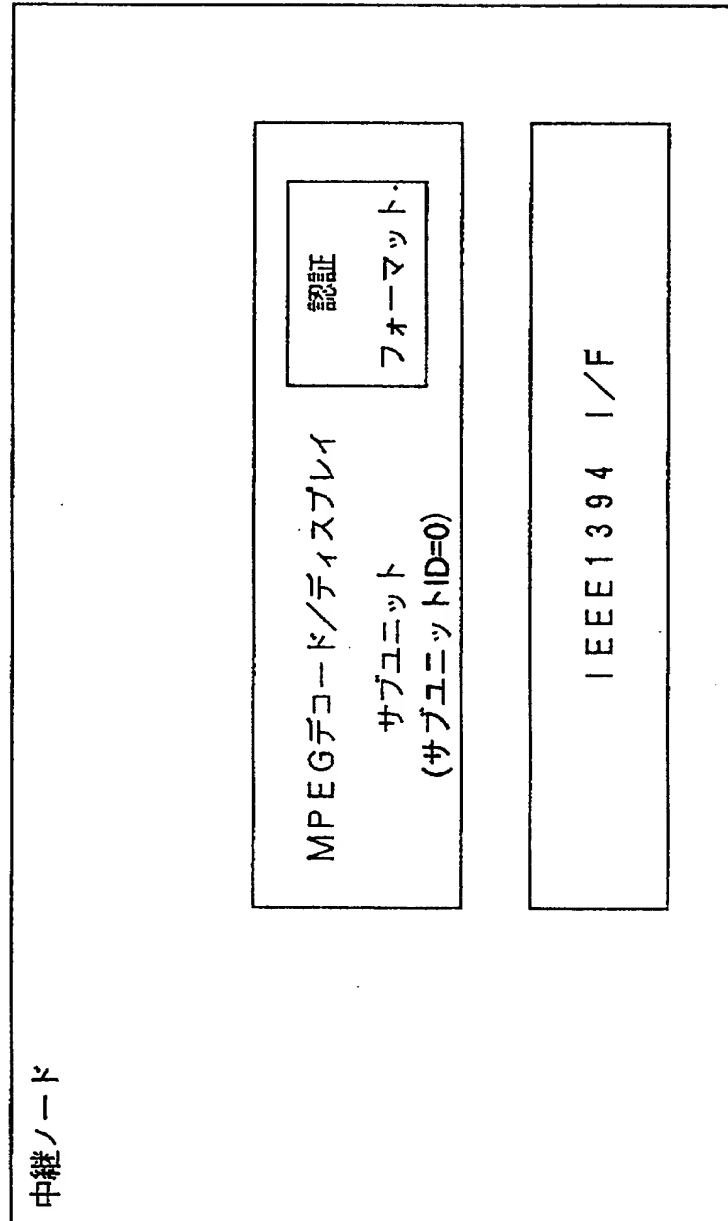
【図 3 4】

無線区間側の実体	中継ノードが 1 3 9 4 側に代理サービスする形態
無線ノード 1 0 3 の MPEGデコード/ディスプレイ機能 (サブユニットID=0)	MPEGデコード/ディスプレイサブユニット (サブユニットID=0)
...	...

【図 35】

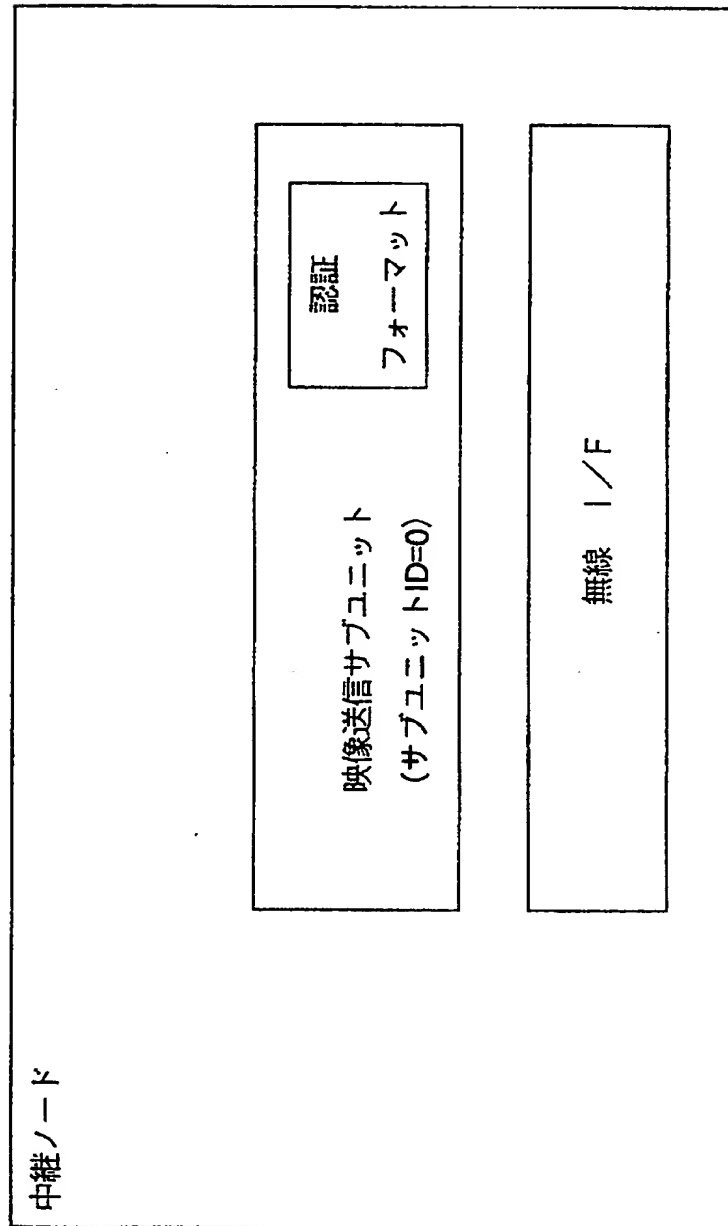
1394バス側の実体	中継ノードが無線区間側に代理サービスする形態
送信ノード101の映像送信機能 (映像送信サブユニット) (サブユニットID=0)	映像送信サブユニット (サブユニットID=0)
.....	.....

【図 36】





【図 37】



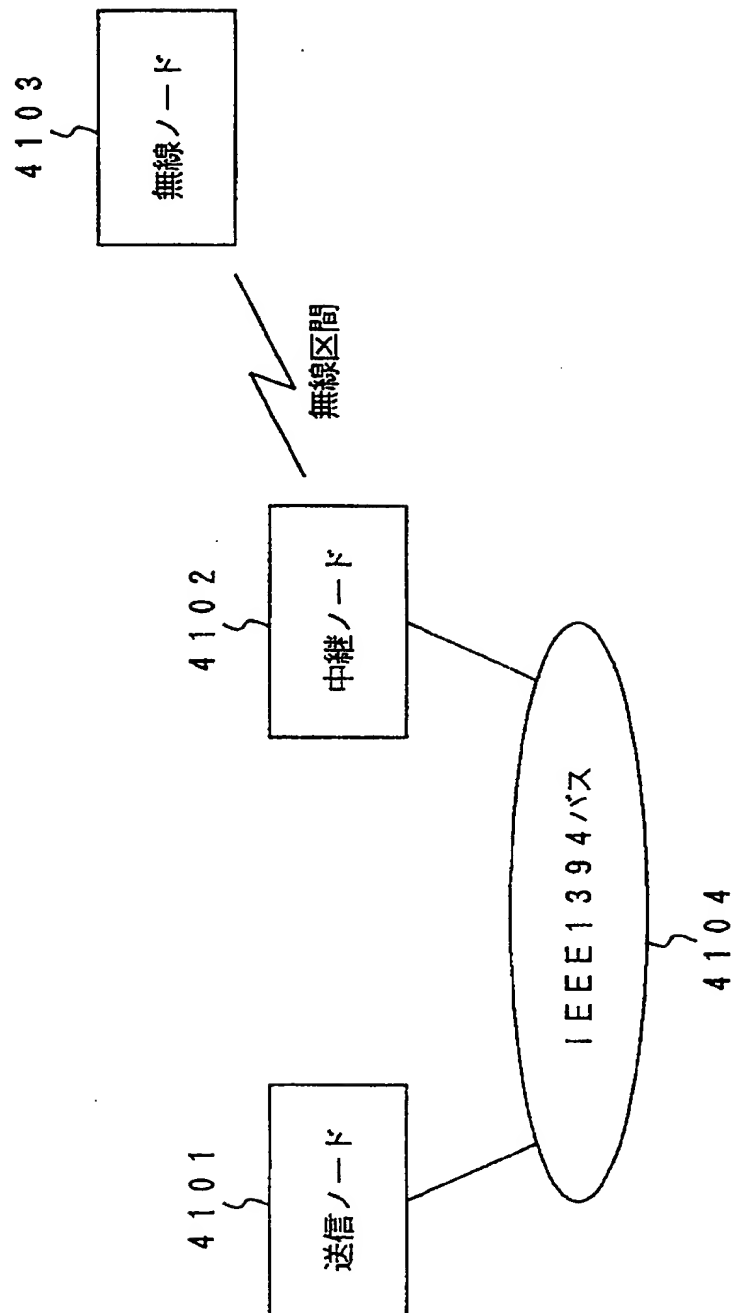
【図 38】

送信元アドレス
宛先アドレス
データ

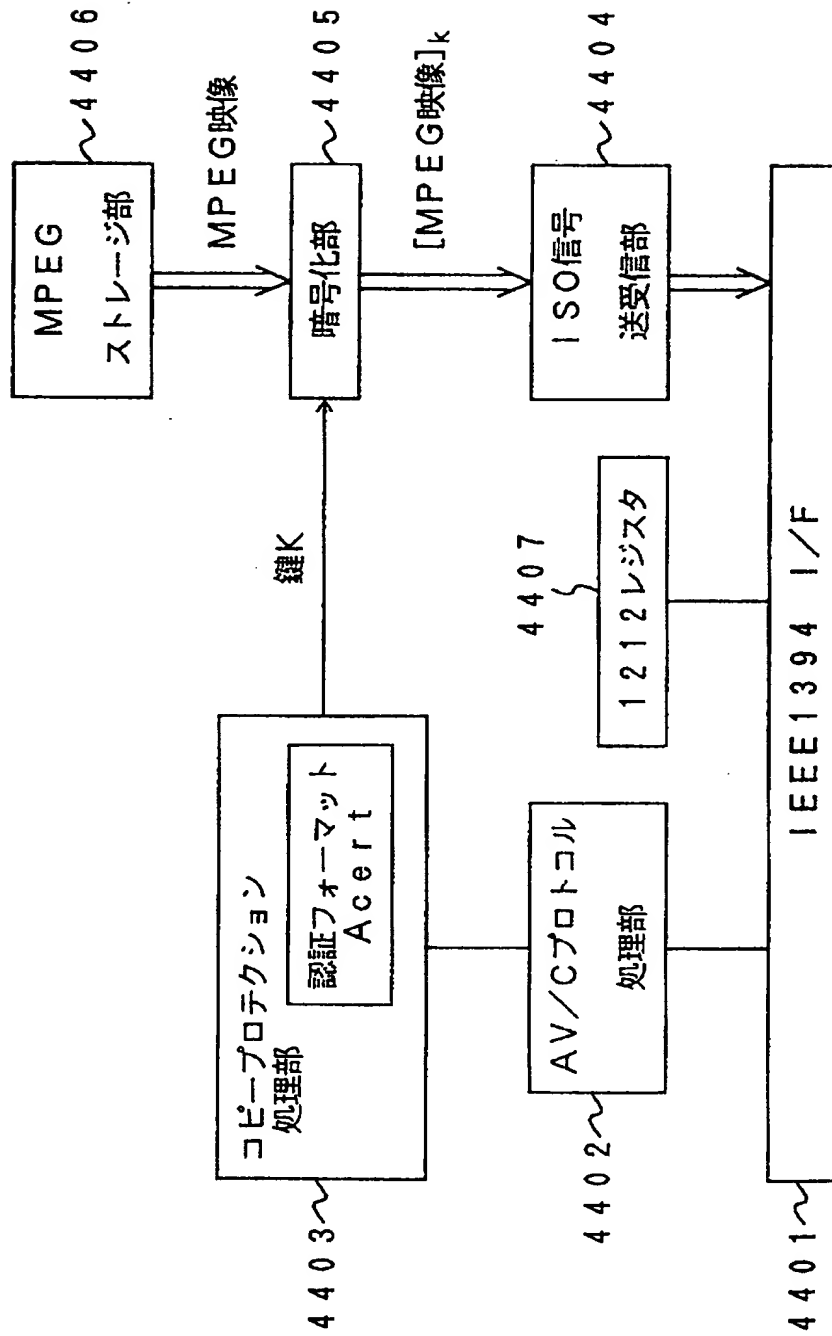
【図 3 9】

宛先ノード＝無線ノード
送信元ノード＝中継ノード
制御内容＝データ受信
使用SID＝ $\alpha$
データ送信先＝ MPEGデコード／ディスプレイ サブユニット(サブユニットID＝0)
データ送信元＝ 映像送信サブユニット (サブユニットID＝0)

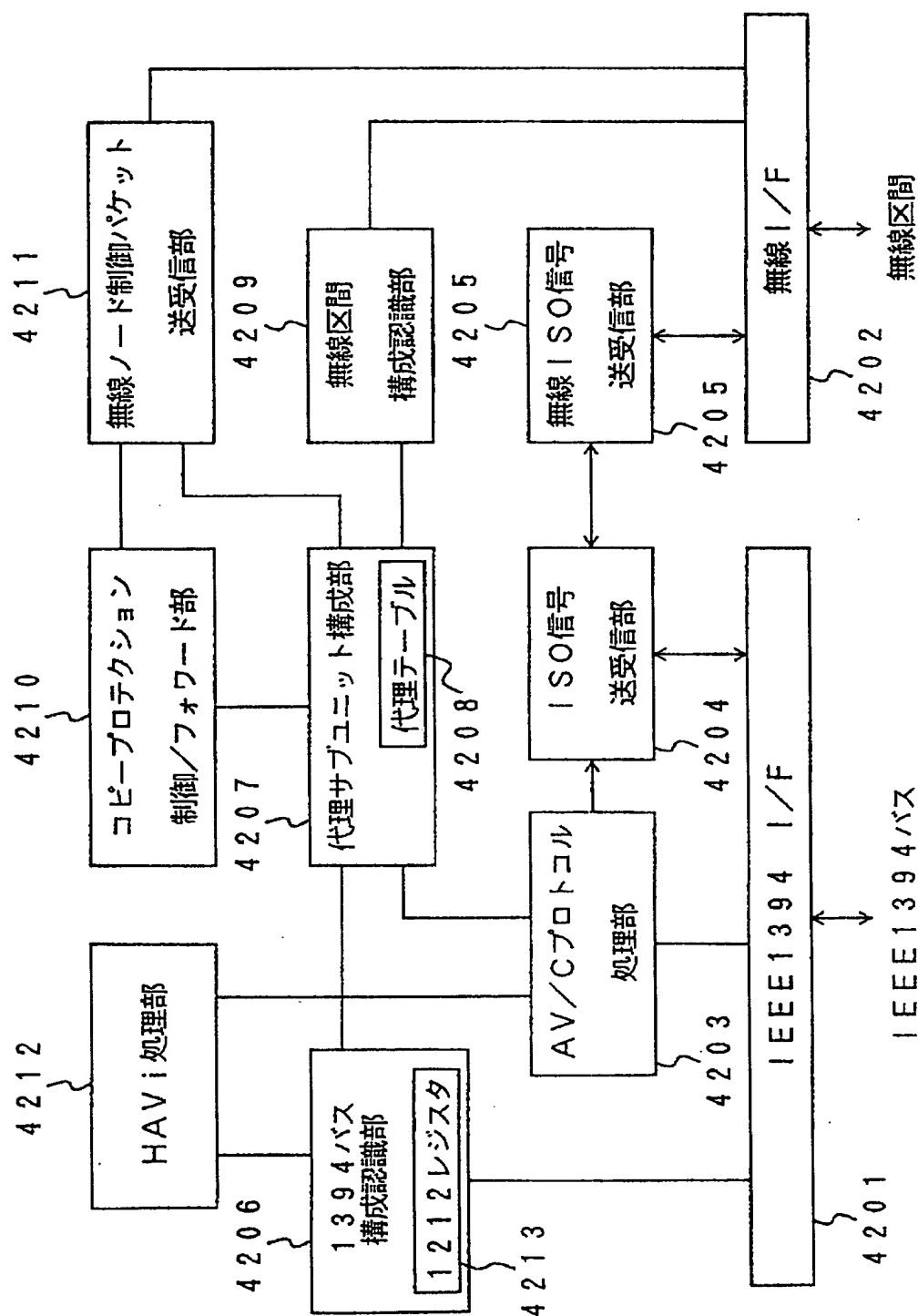
【図 40】



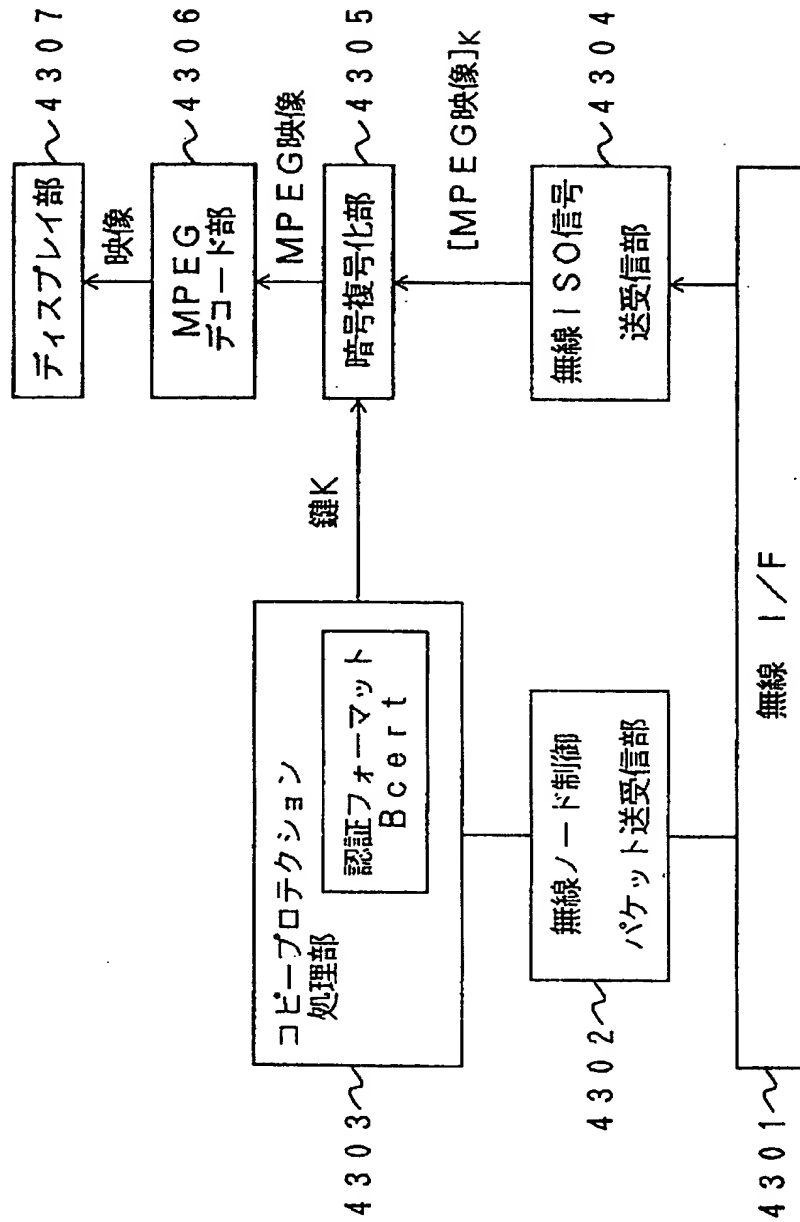
【図 41】



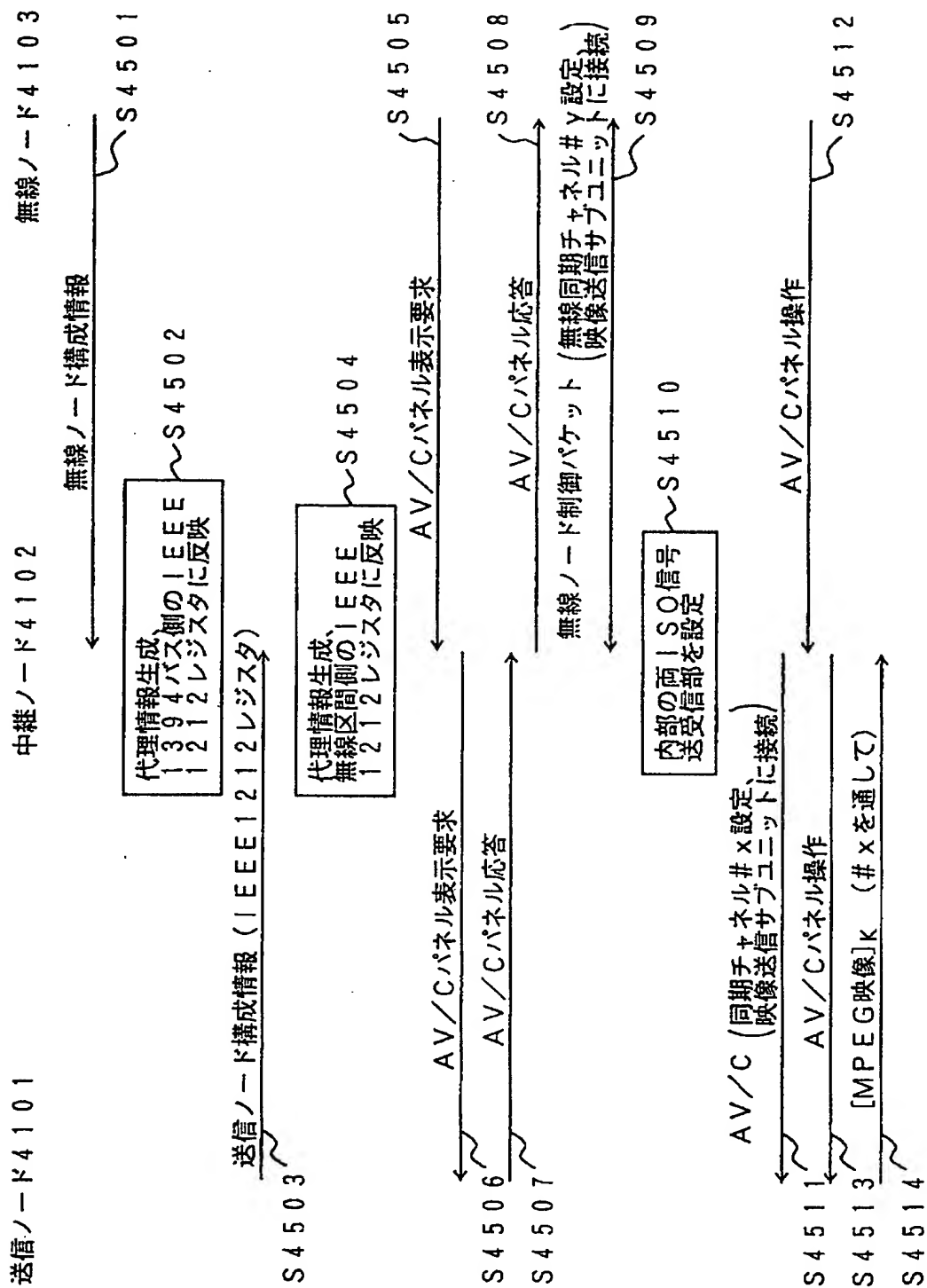
【図 4 2】



【図 43】

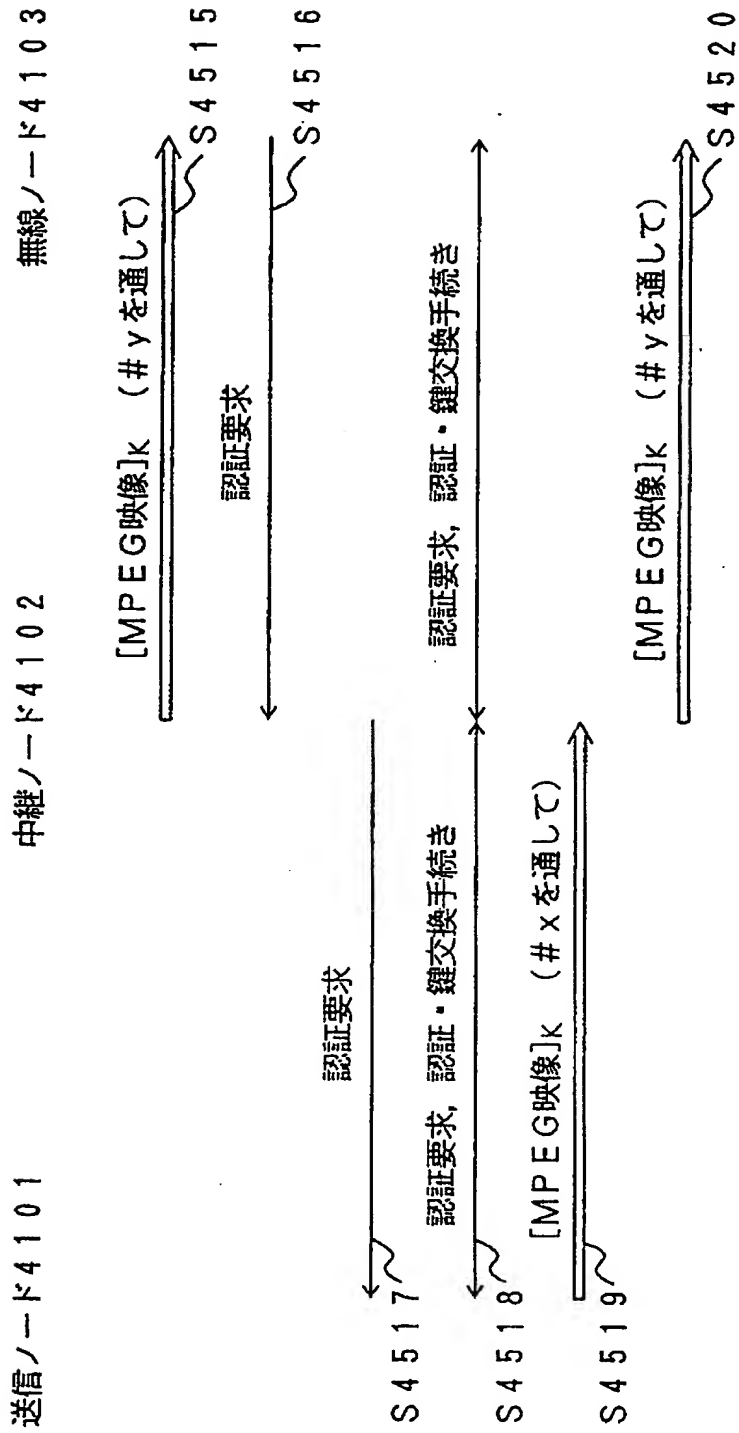


【図 4 4】

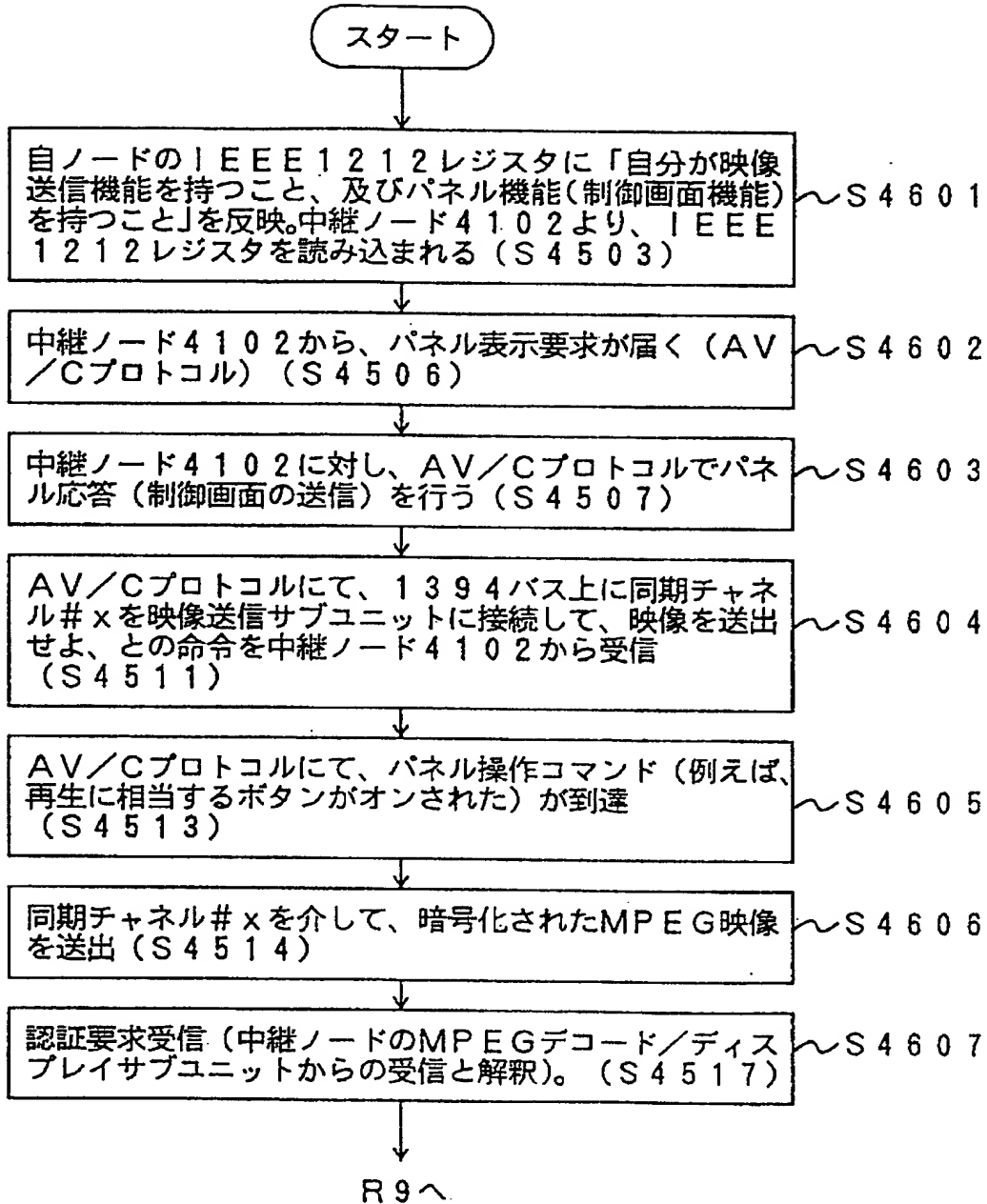




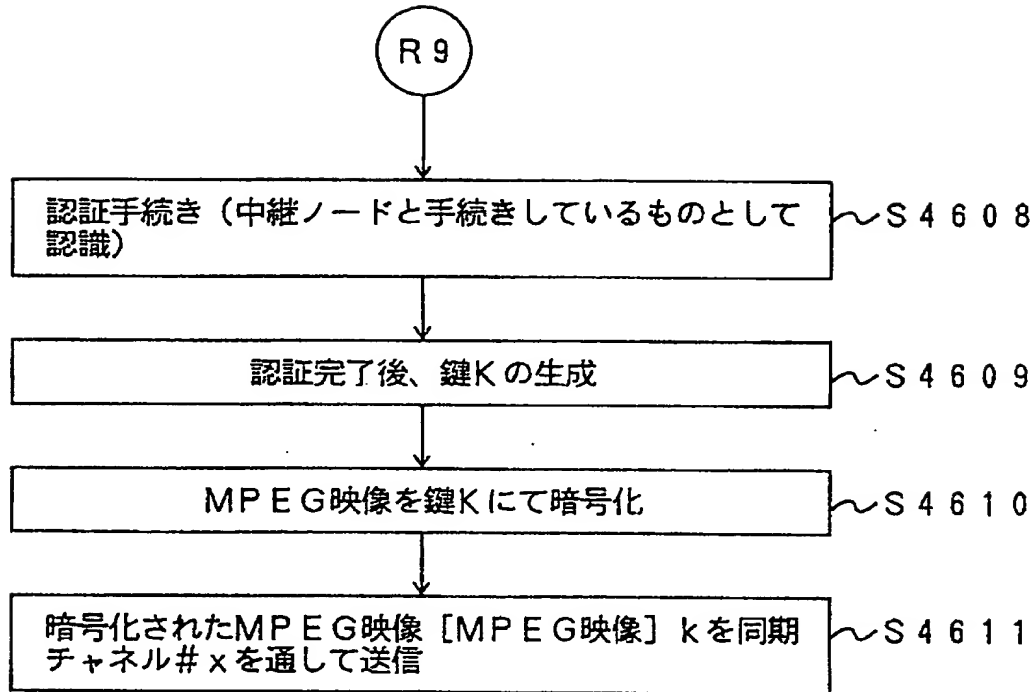
【図 4 5】



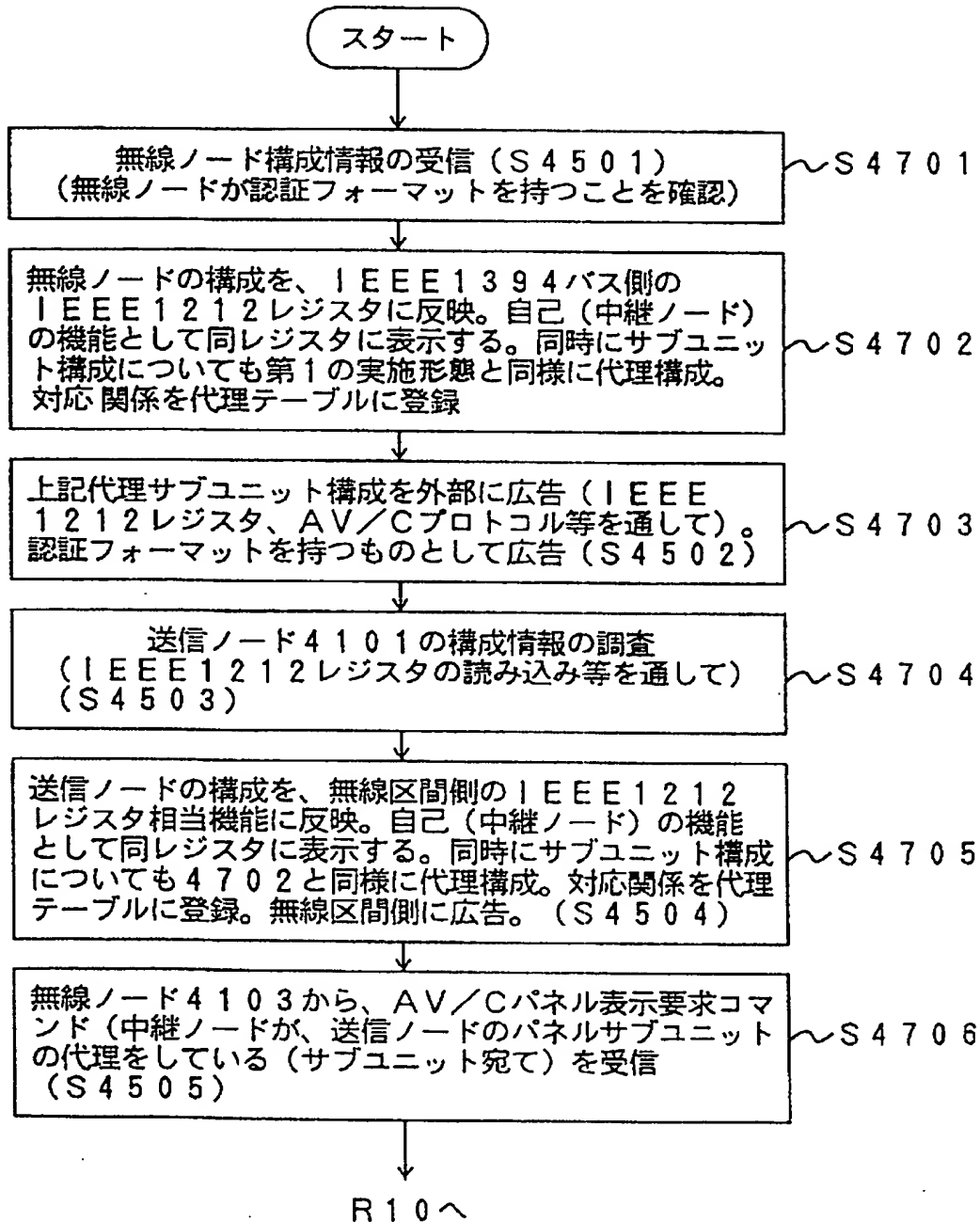
【図 4 6】



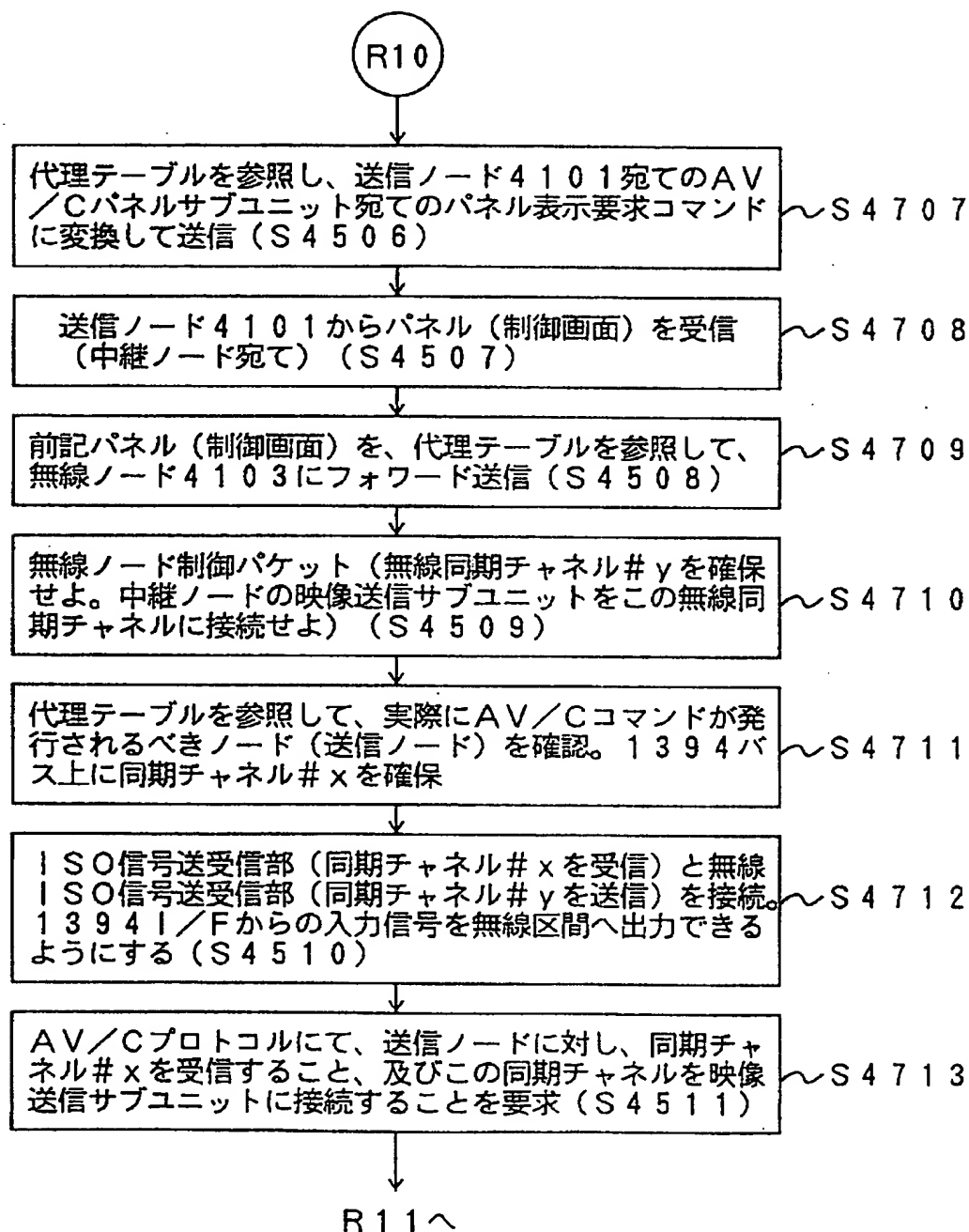
【図 47】



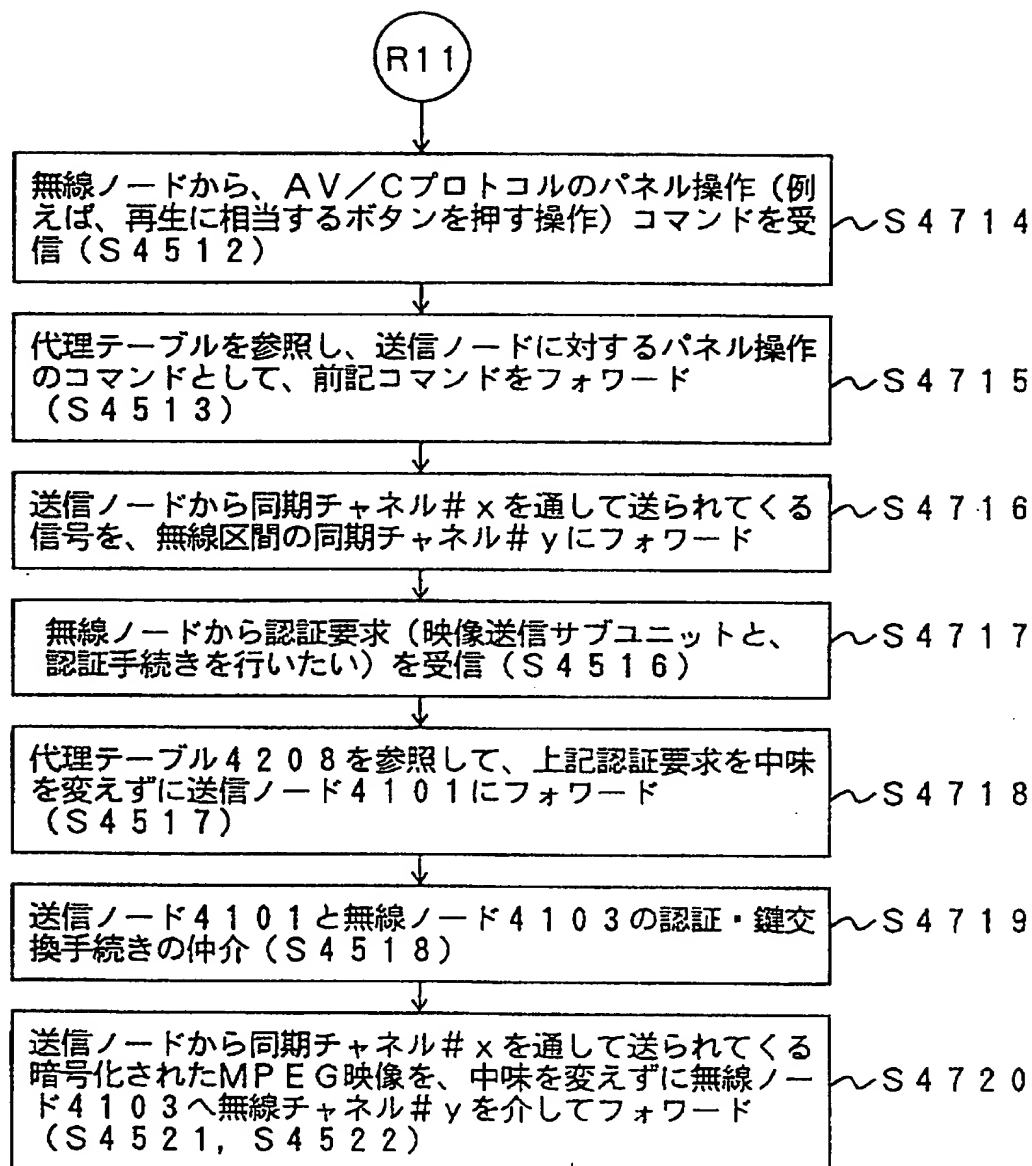
【図 48】



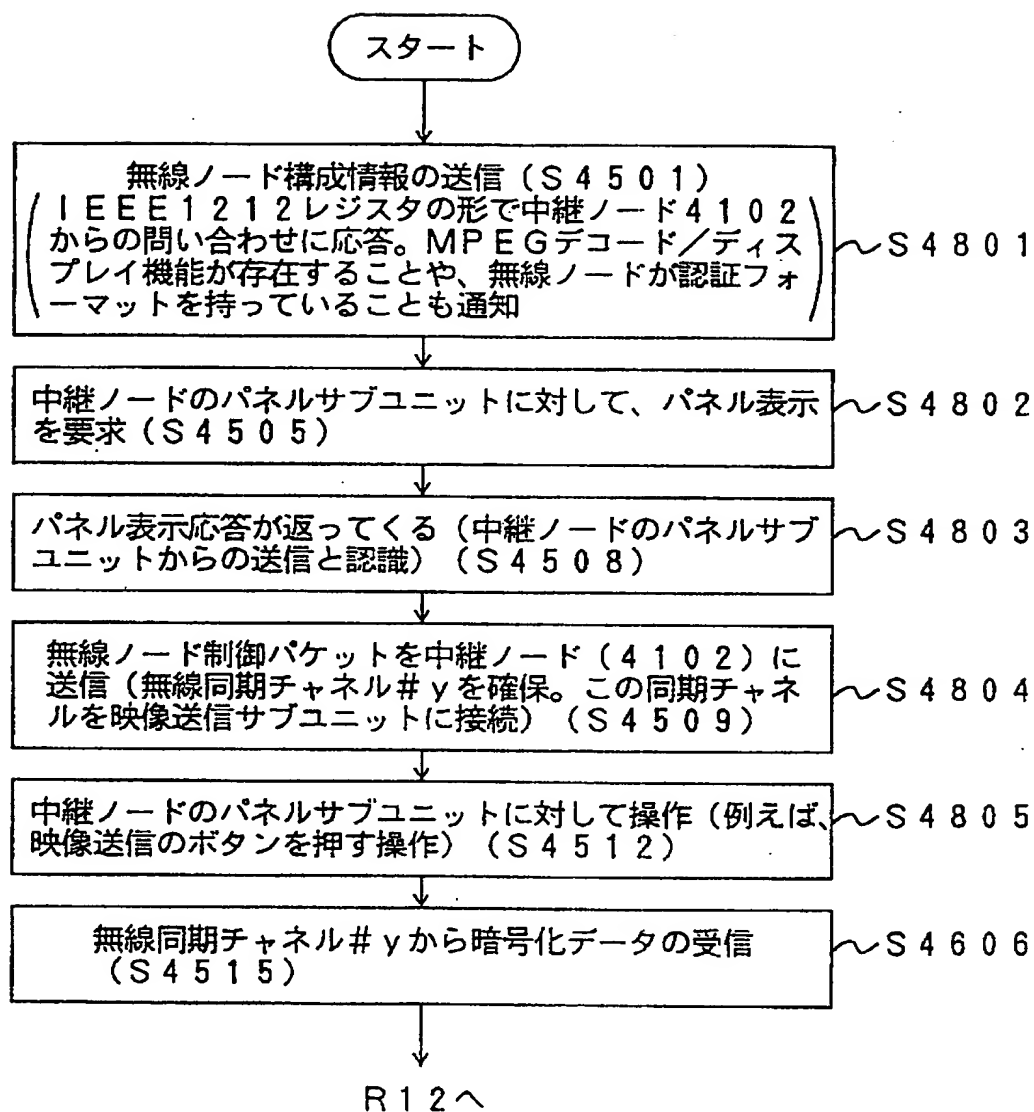
【図 49】



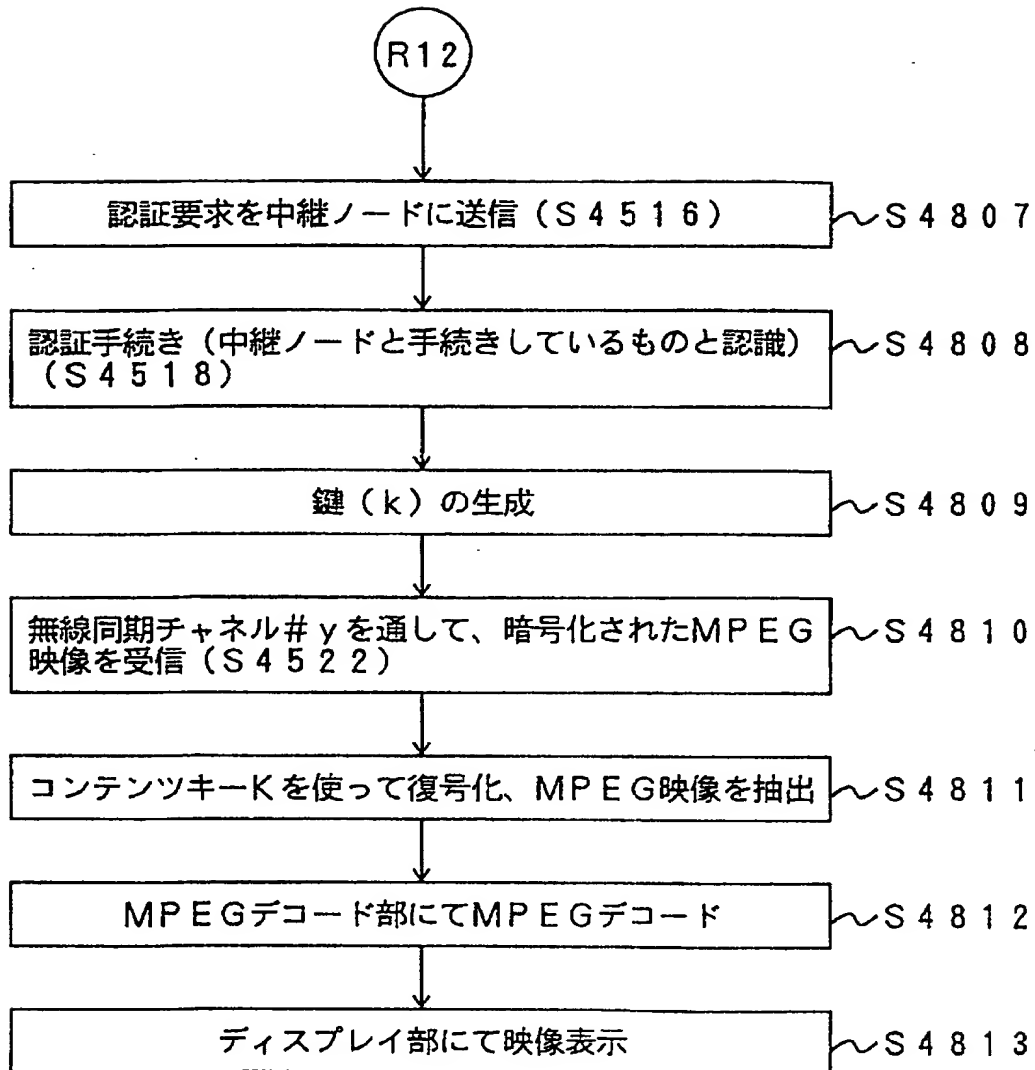
【図 5 0】



【図 51】



【図 5 2】





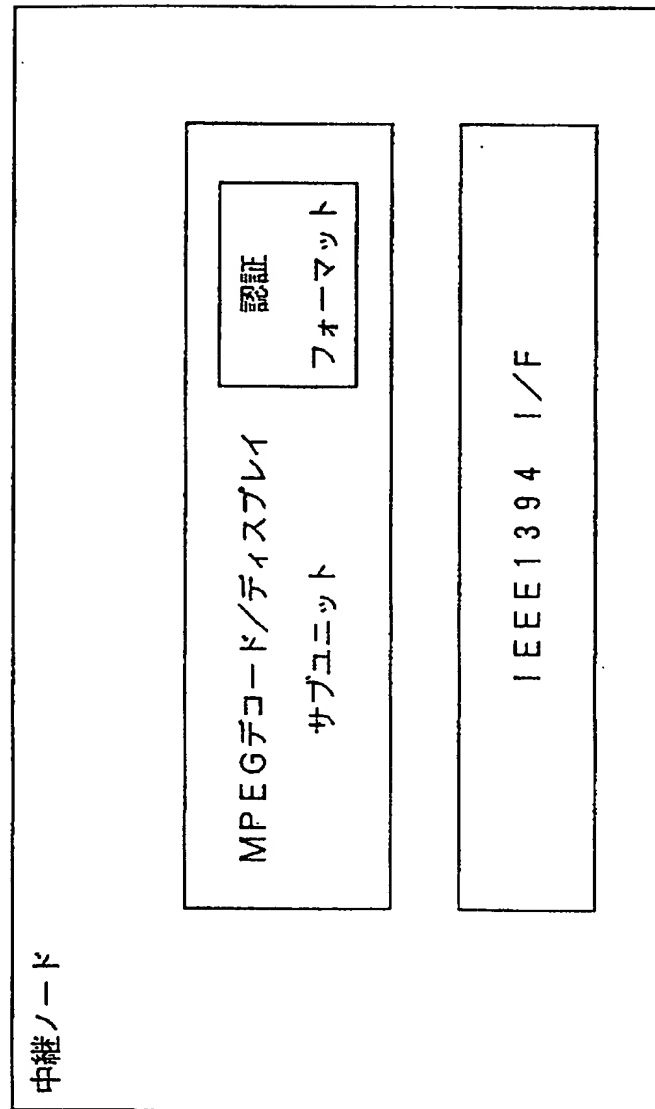
【図 53】

無線区間側の実体	中継ノードが1394側に代理サービスする形態
無線ノード4103の MPEGデコード/ディスプレイ機能 (認証フォーマット有)	MPEGデコード/ディスプレイサブユニット (認証フォーマット有)
無線ノード4103のパネル機能	パネルサブユニット
...	...

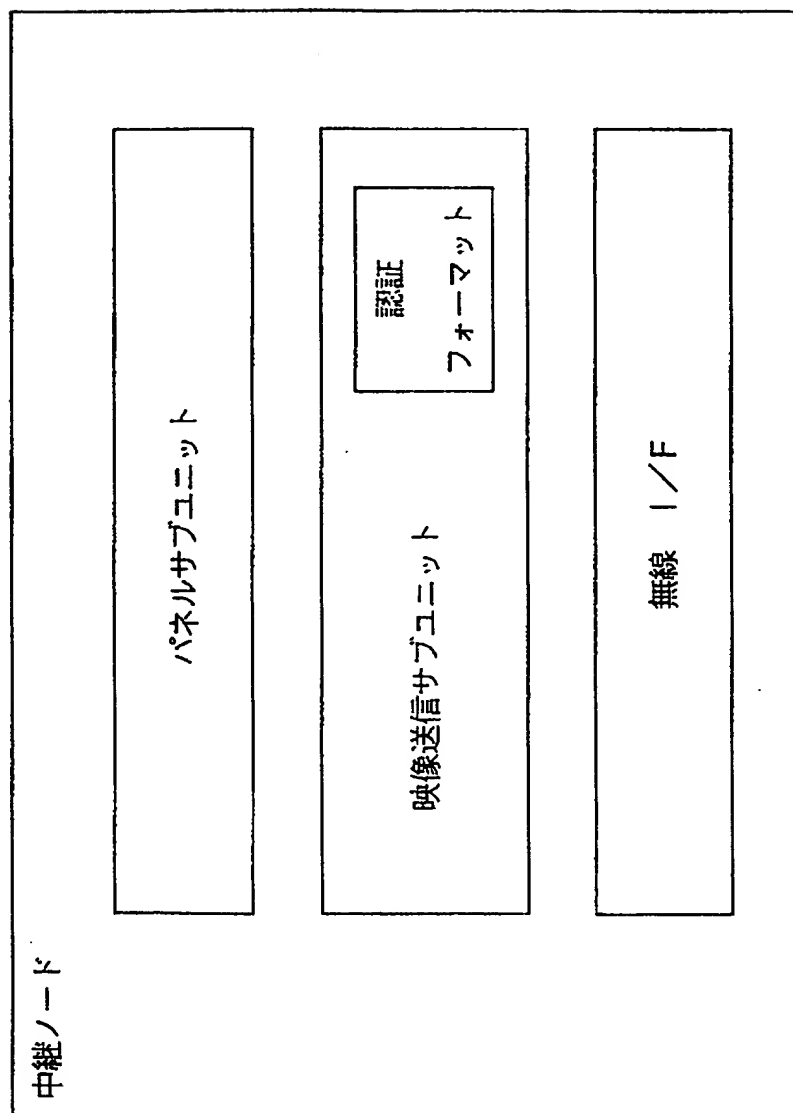
【図 54】

1394バス側の実体	中継ノードが無線区間側に代理サービスする形態
送信ノード4101の映像送信サブユニット (認証フォーマット有)	映像送信サブユニット (認証フォーマット有)
送信ノード4101のパネルサブユニット	パネルサブユニット
...	...

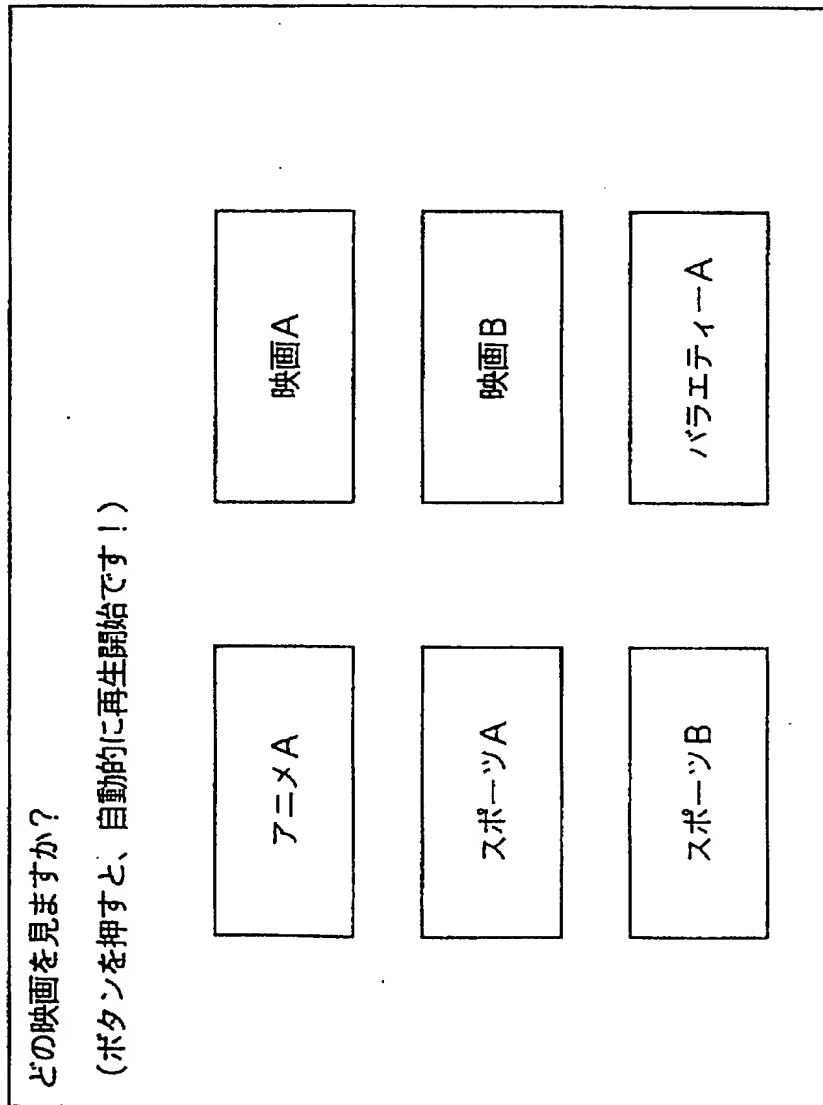
【図 55】



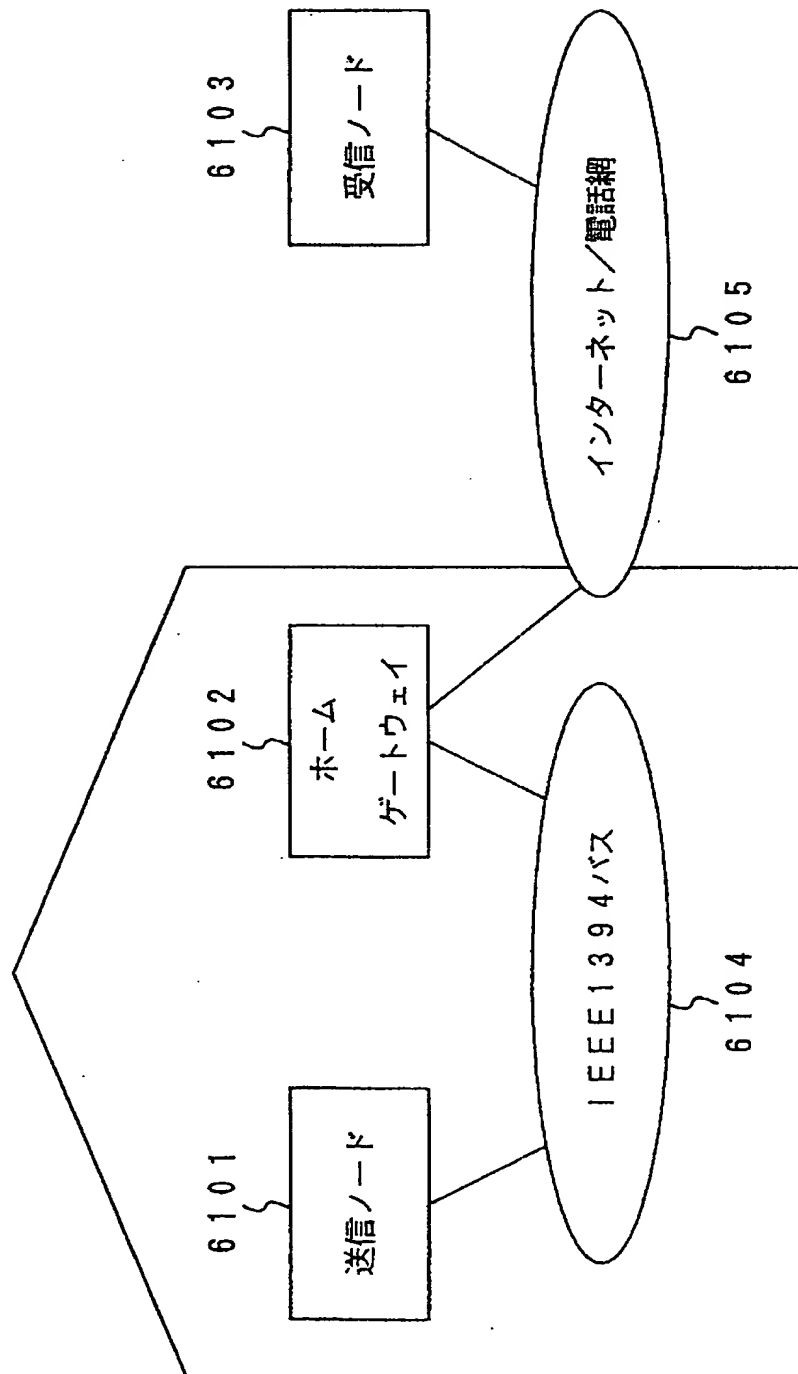
【図 56】



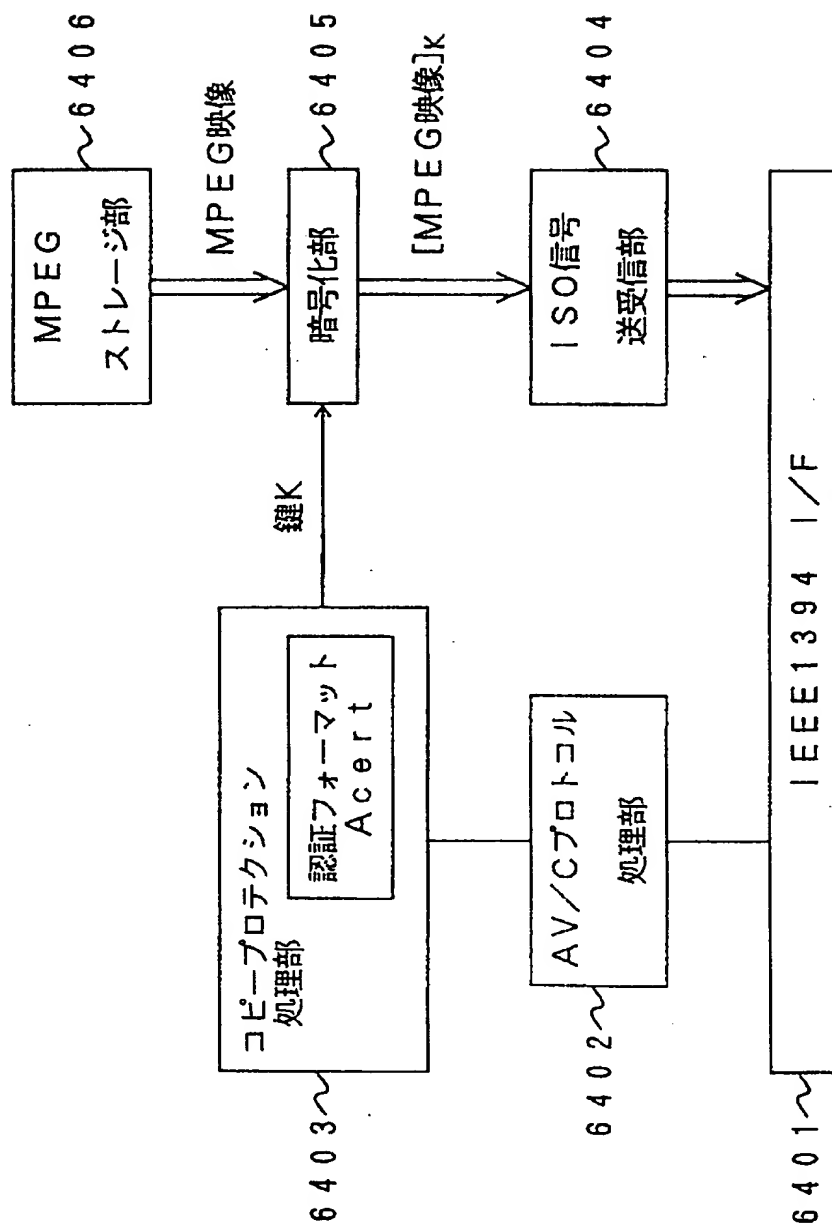
【図 5 7】



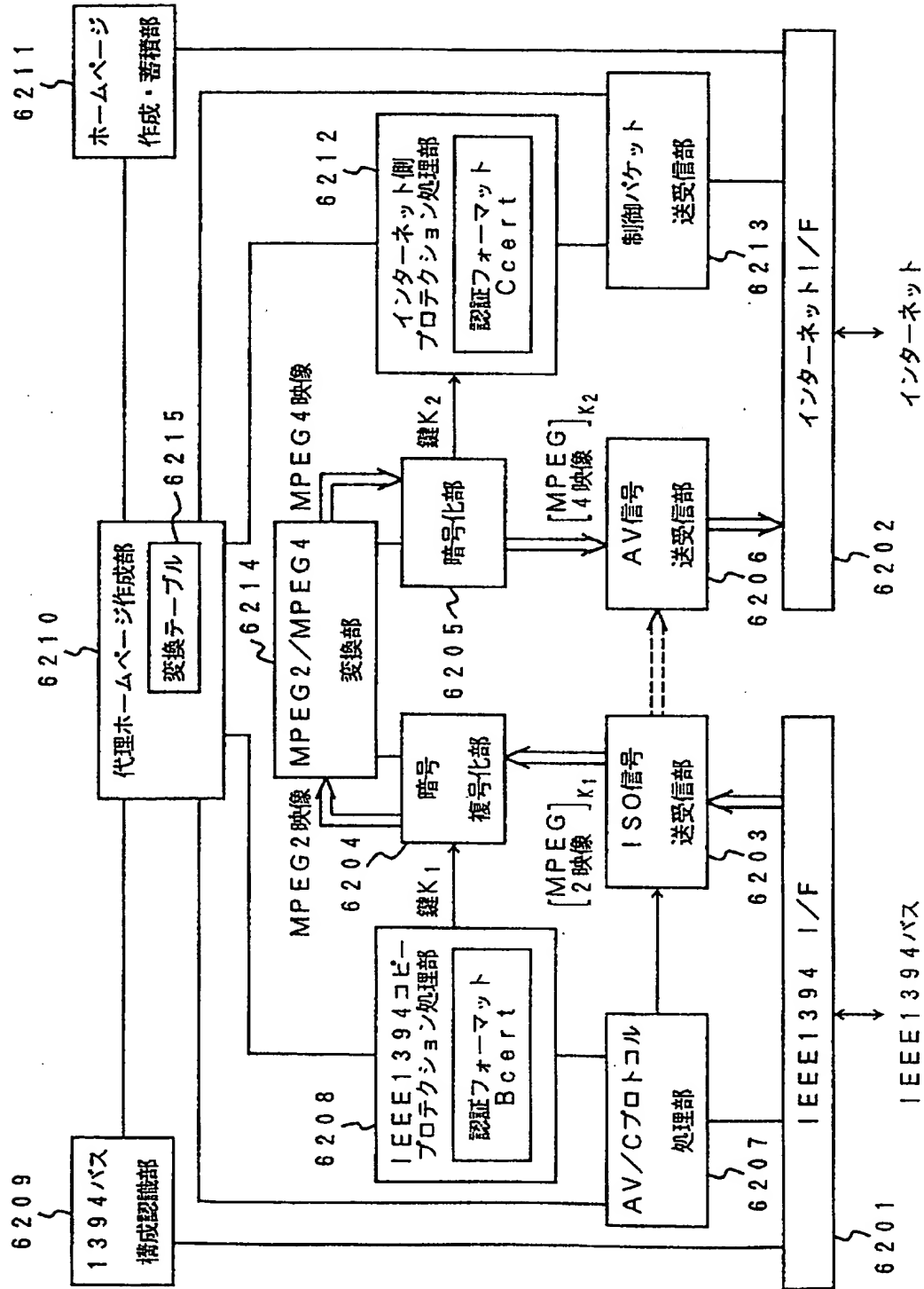
【図 58】



【図 59】

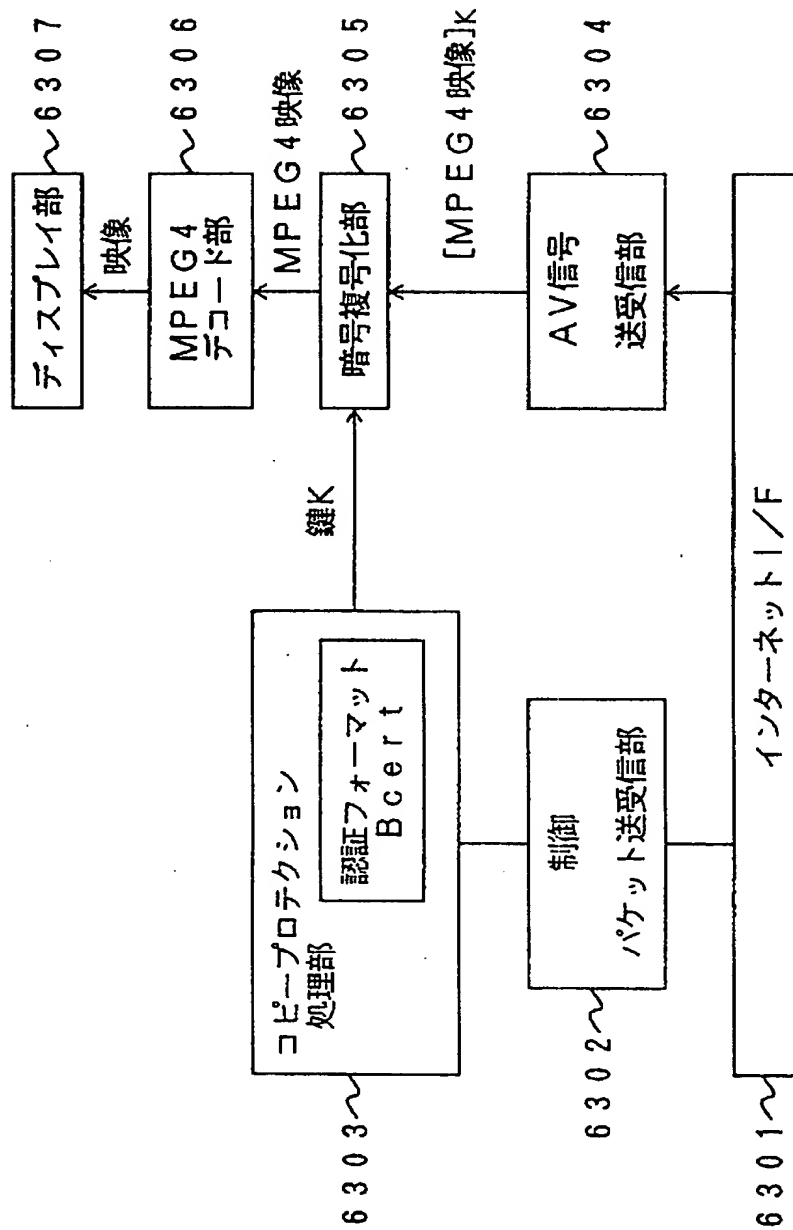


【図 60】

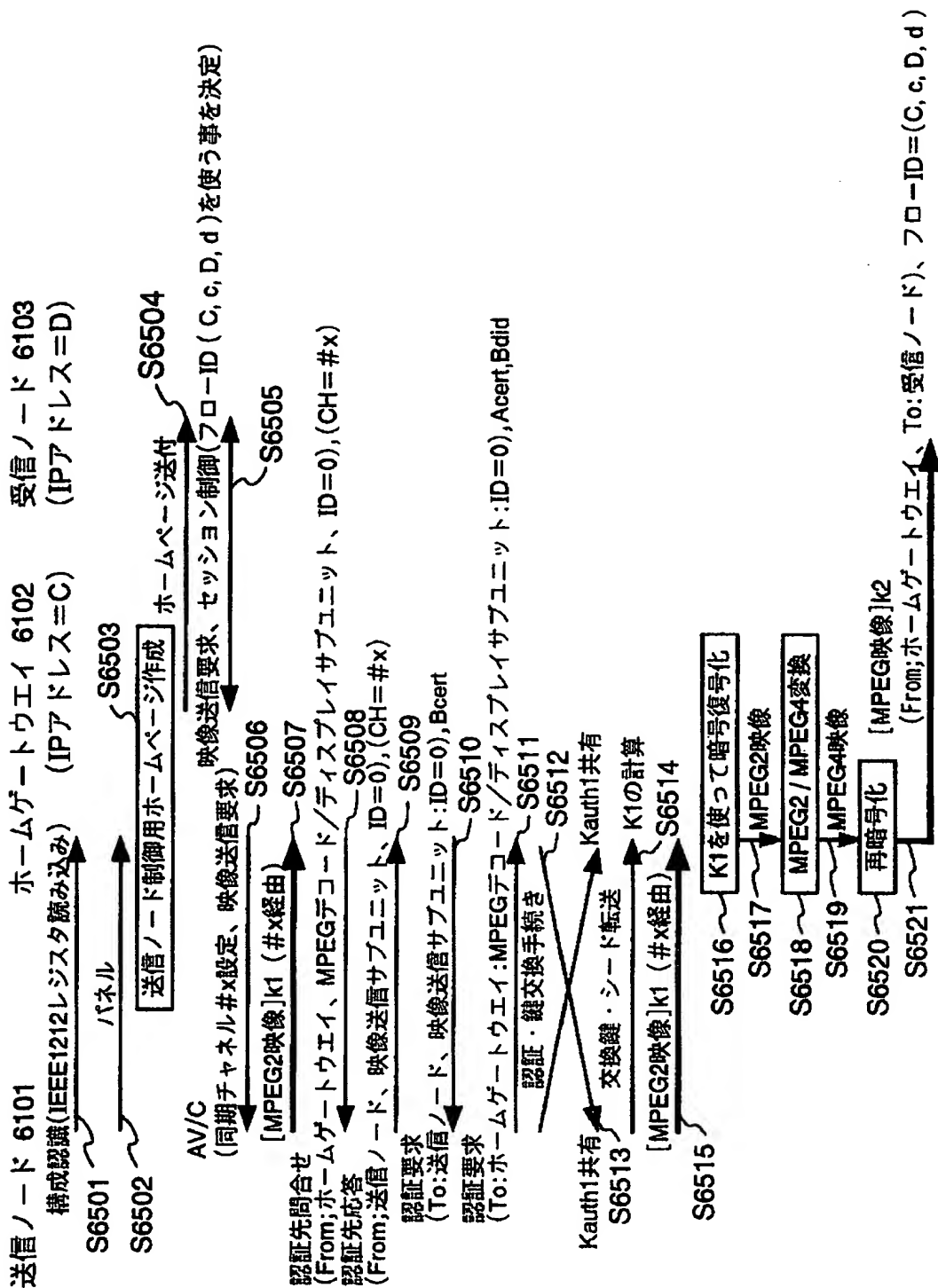




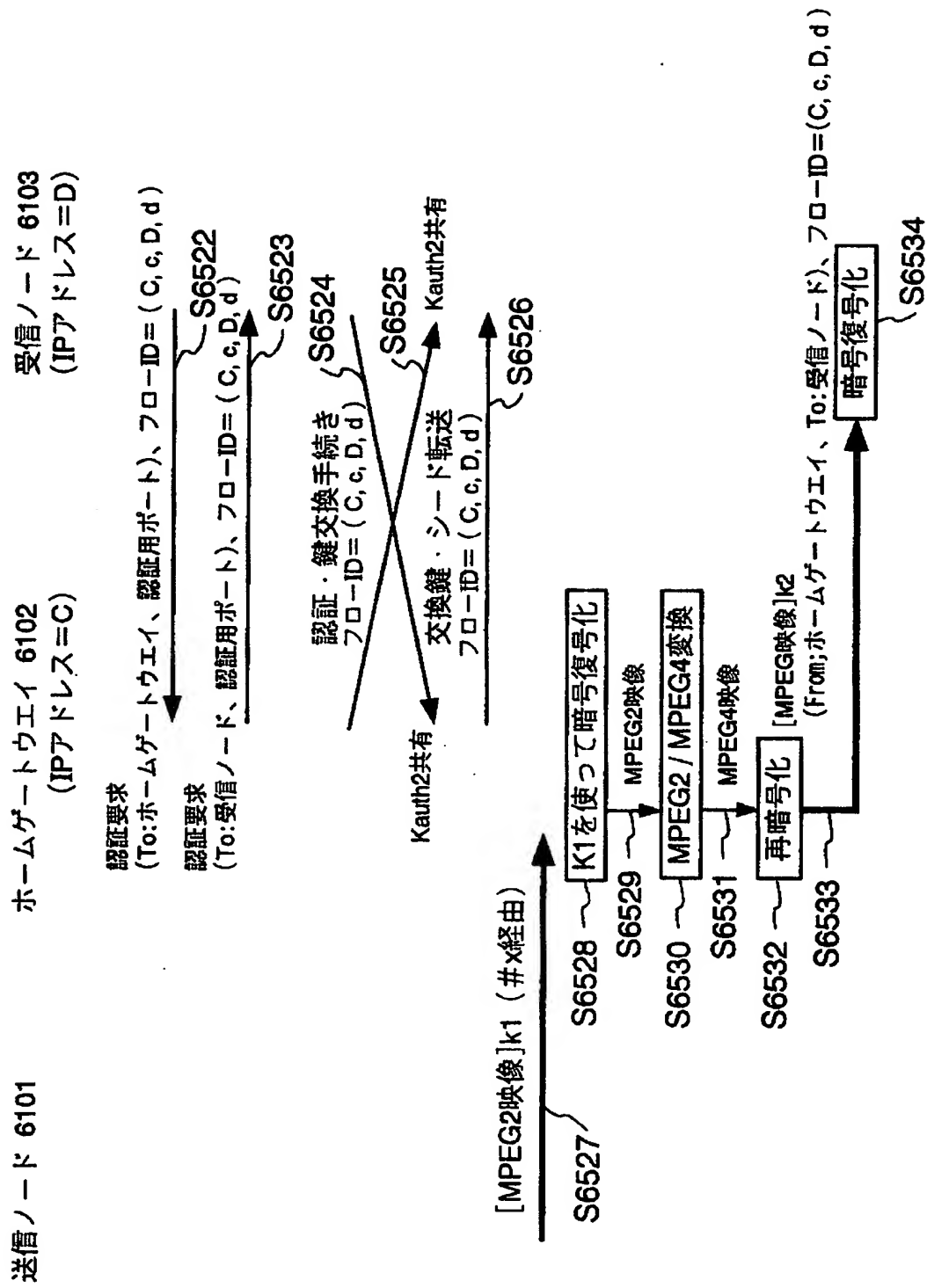
【図 61】



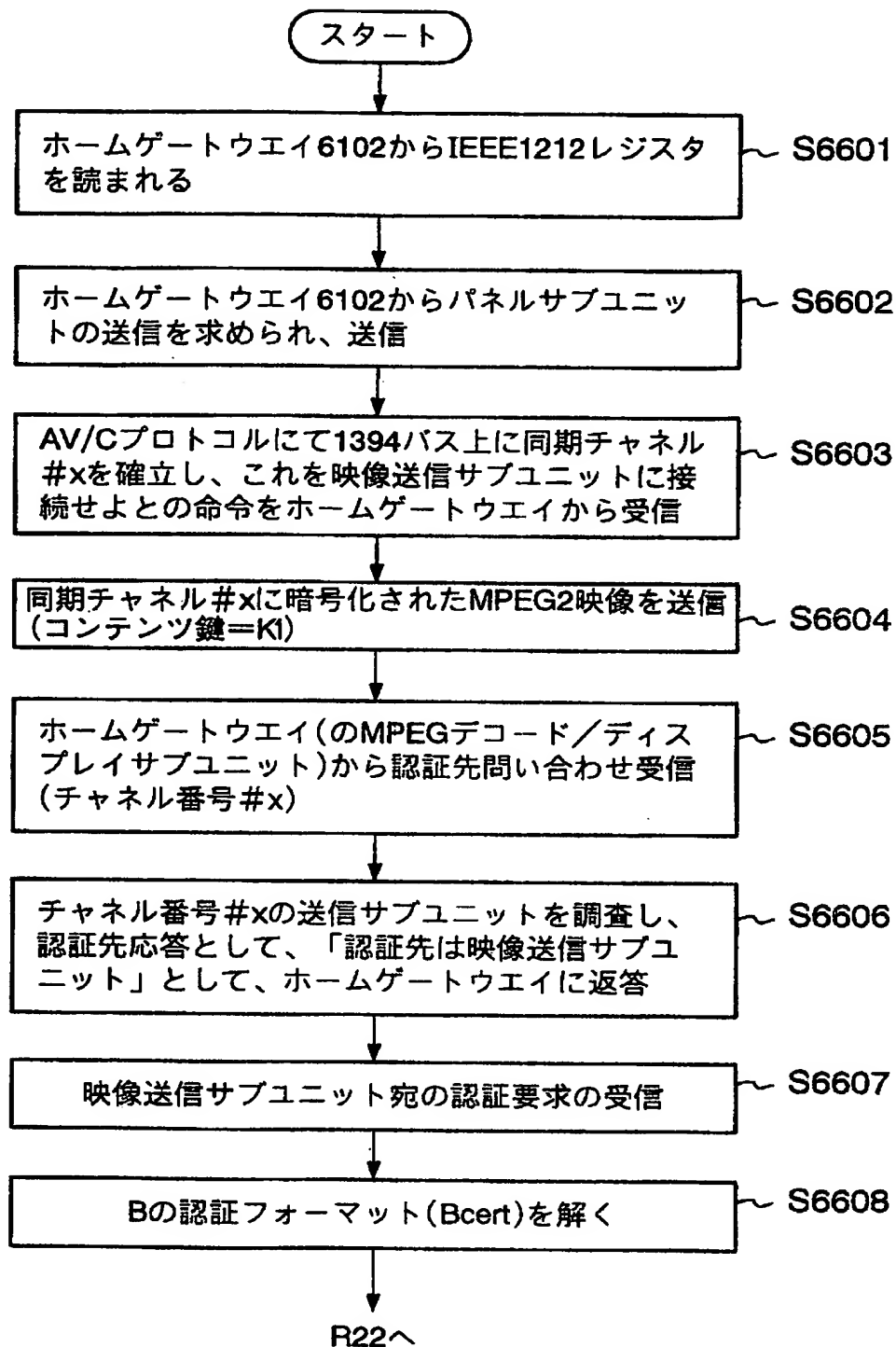
【図 6 2】



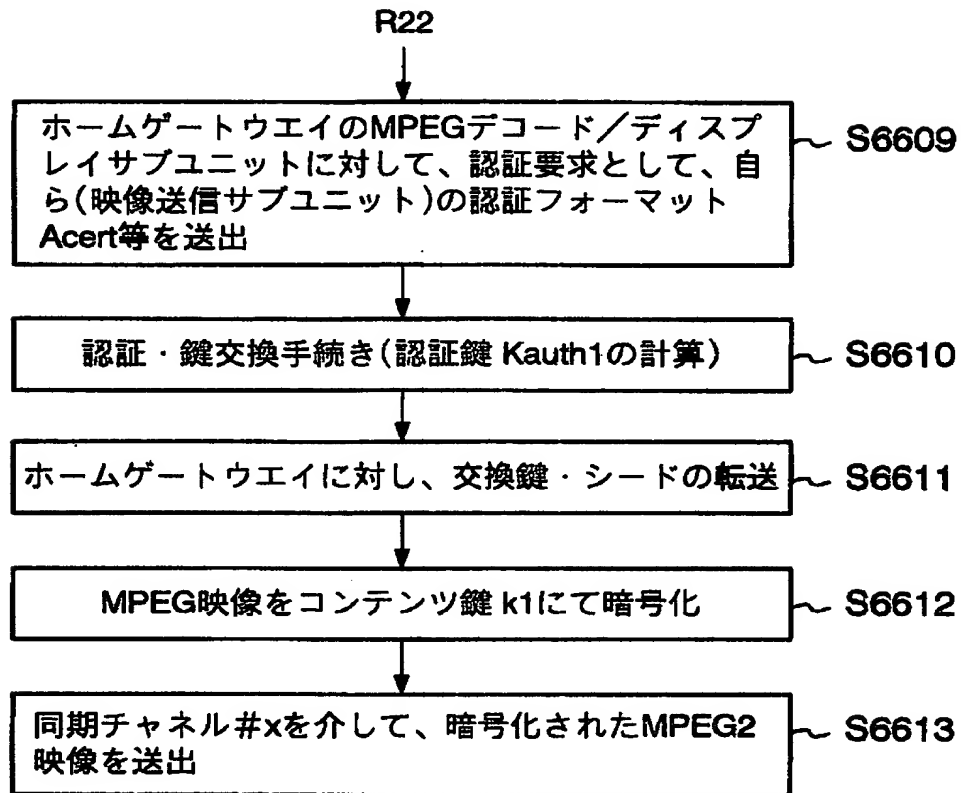
【図 6 3】



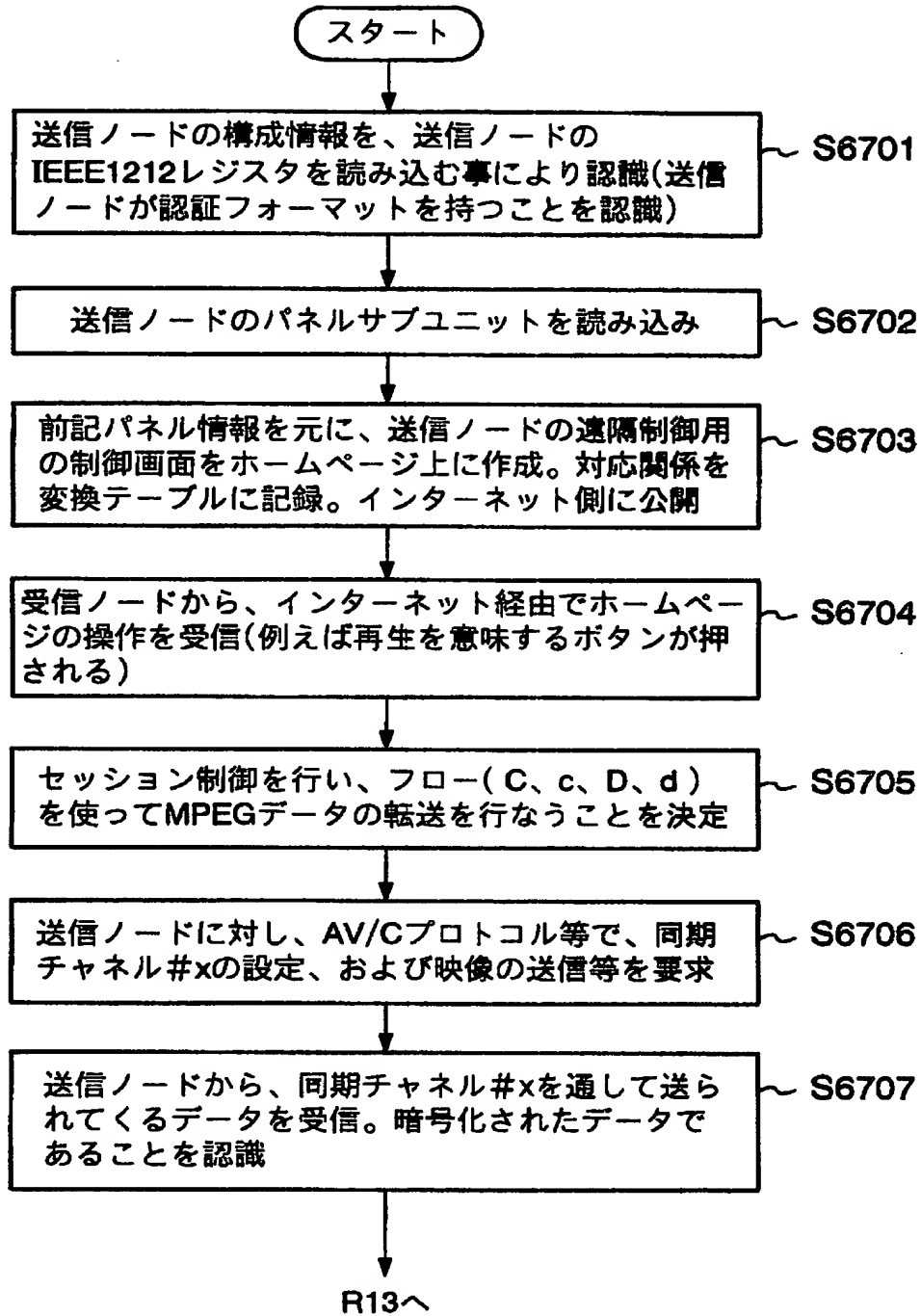
【図 64】



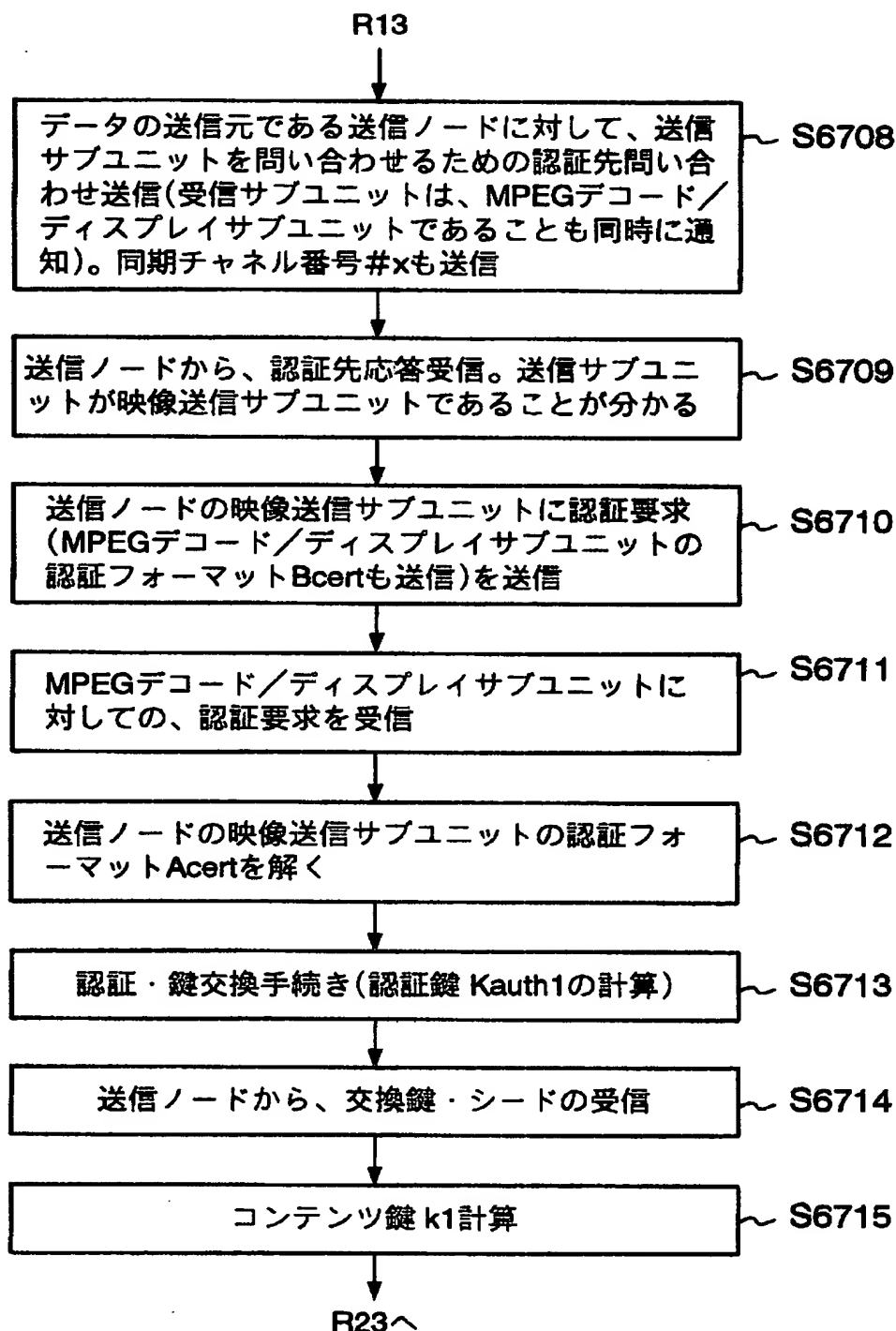
【図 65】



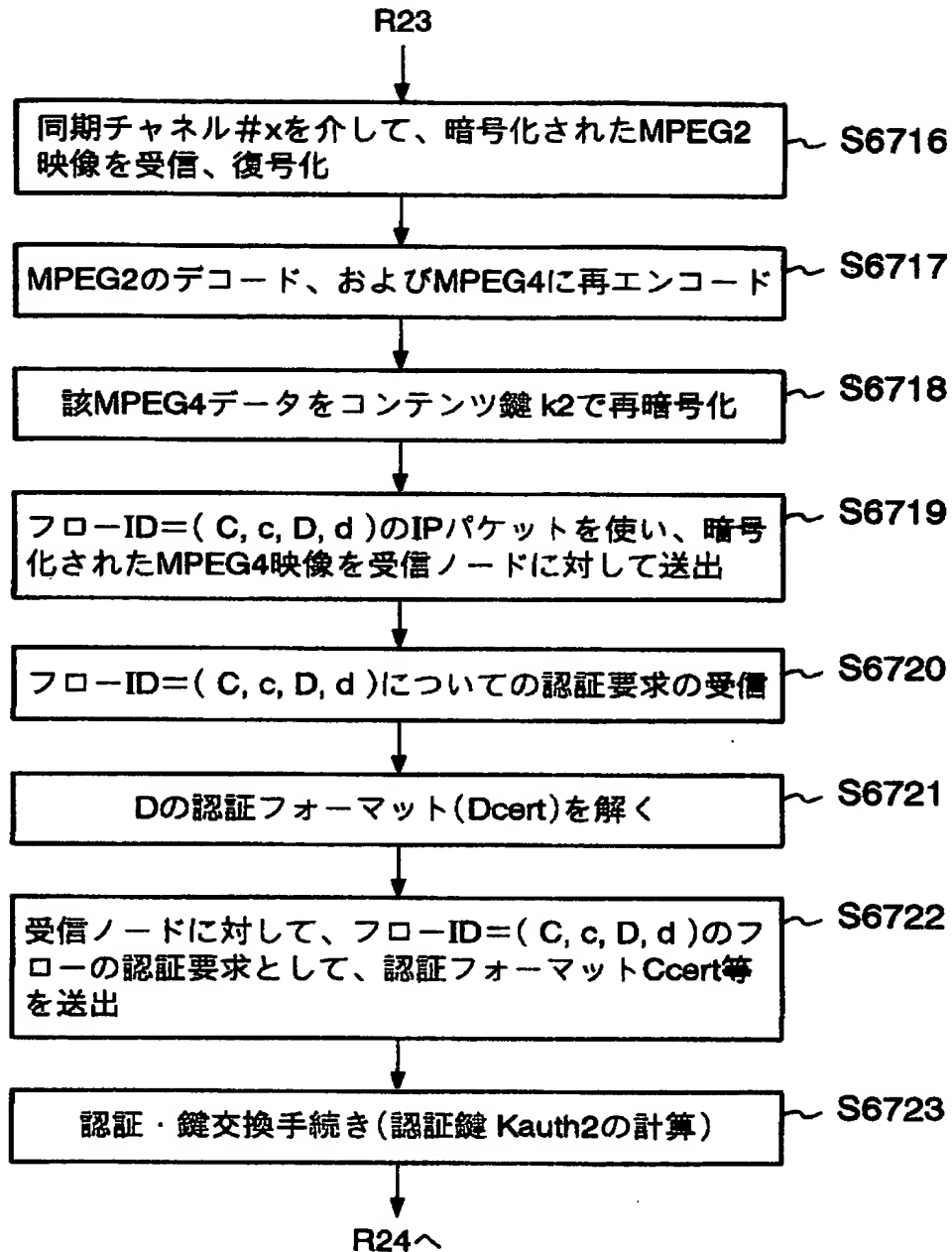
【図 66】



【図 67】

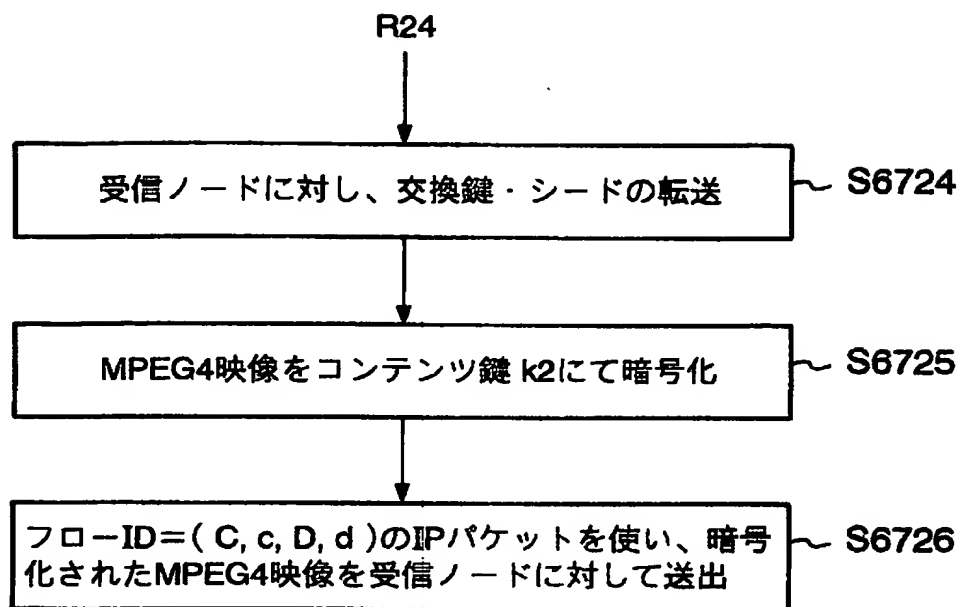


【図 6.8】

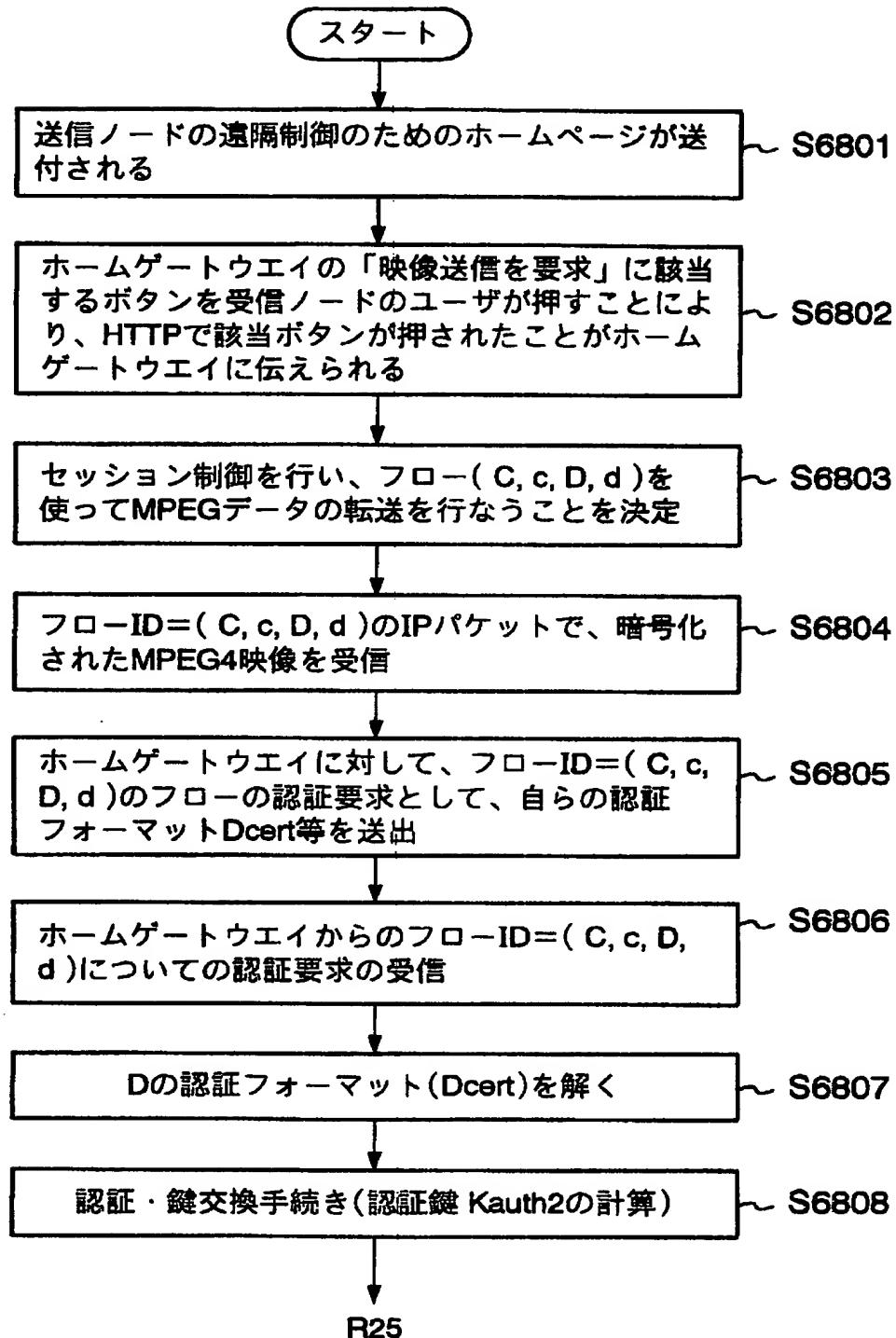




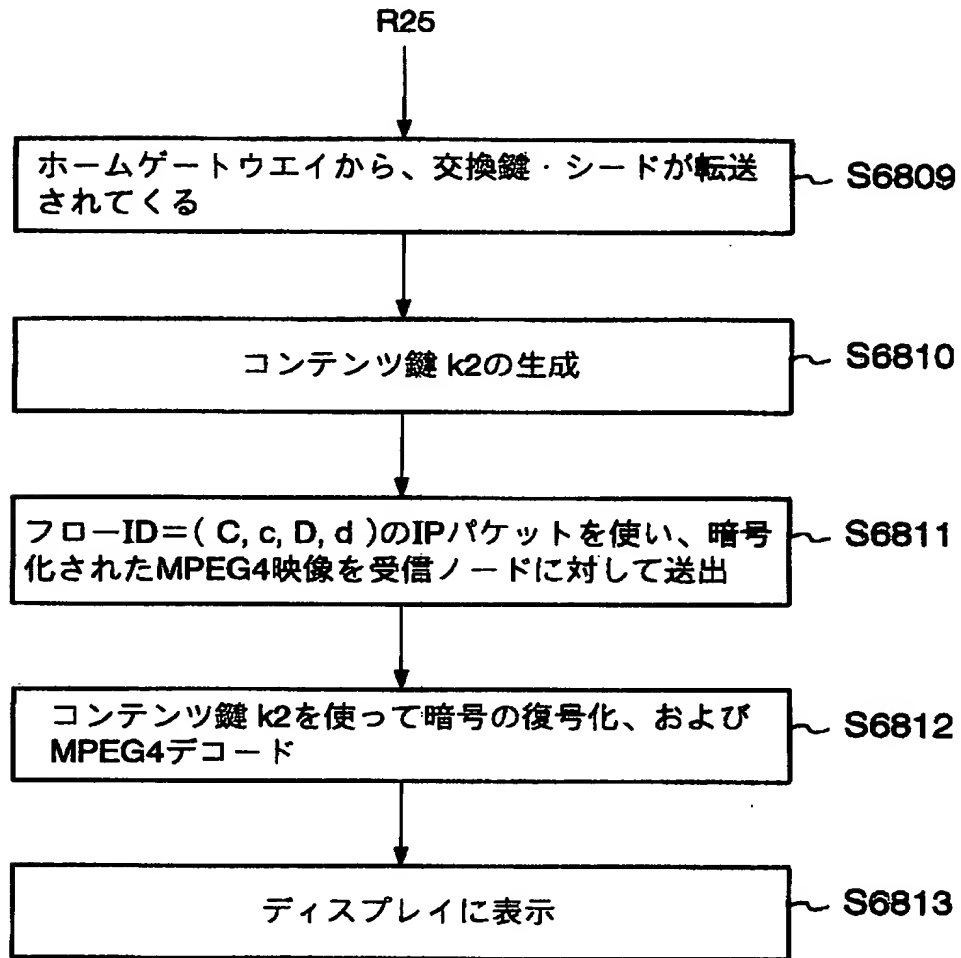
【図 69】



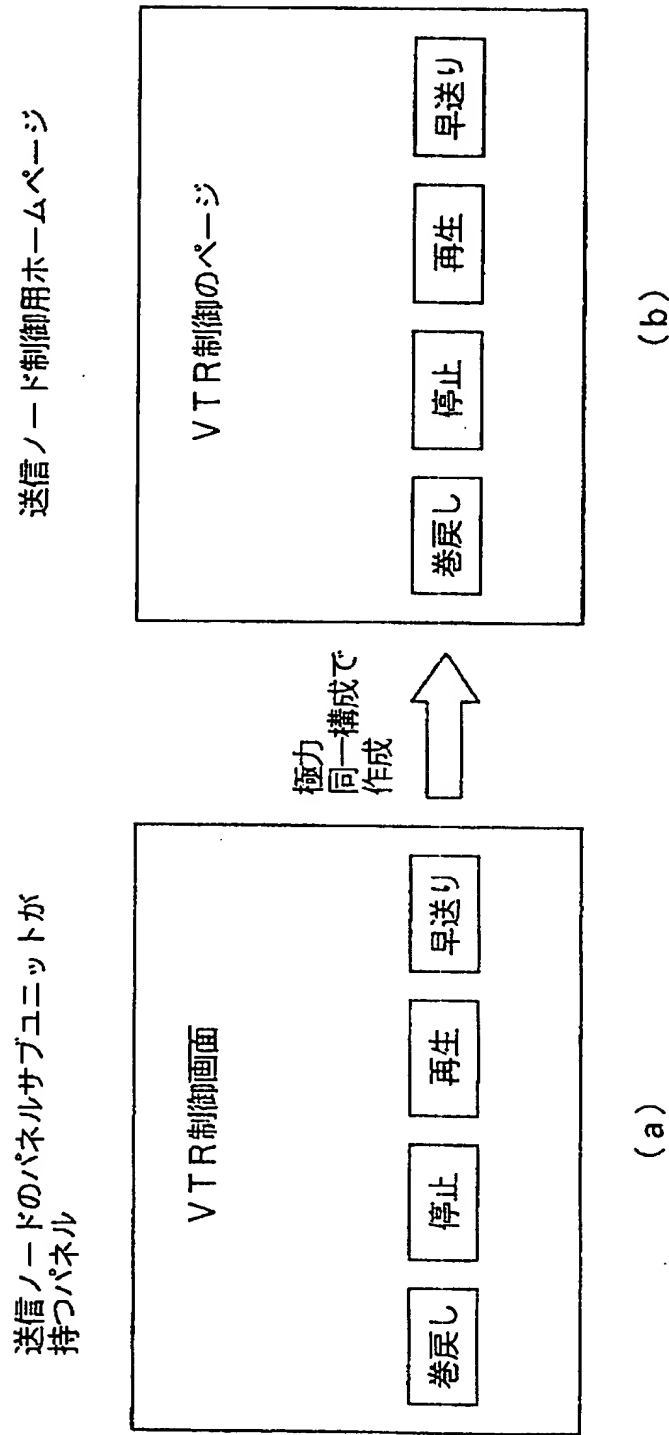
【図 70】



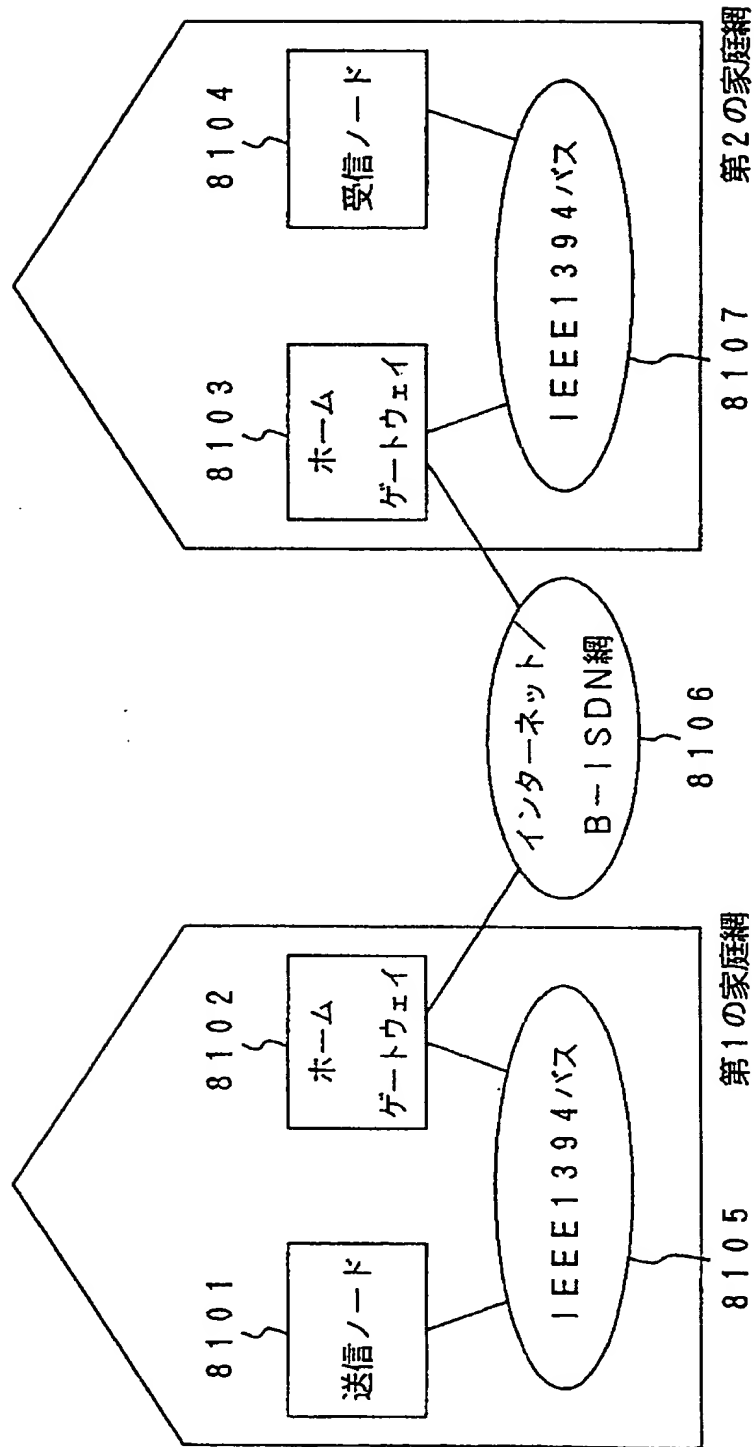
【図 71】



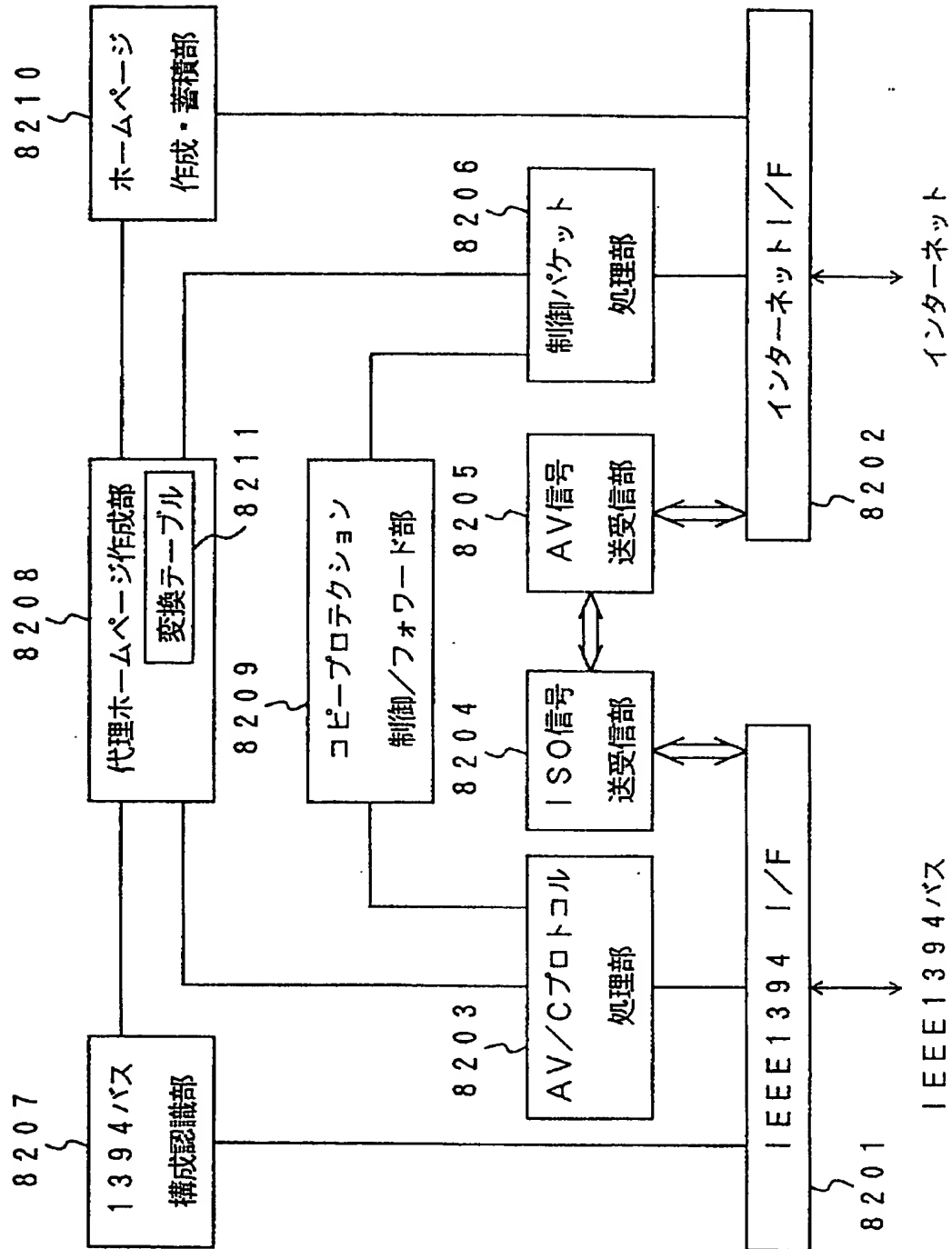
【図 72】



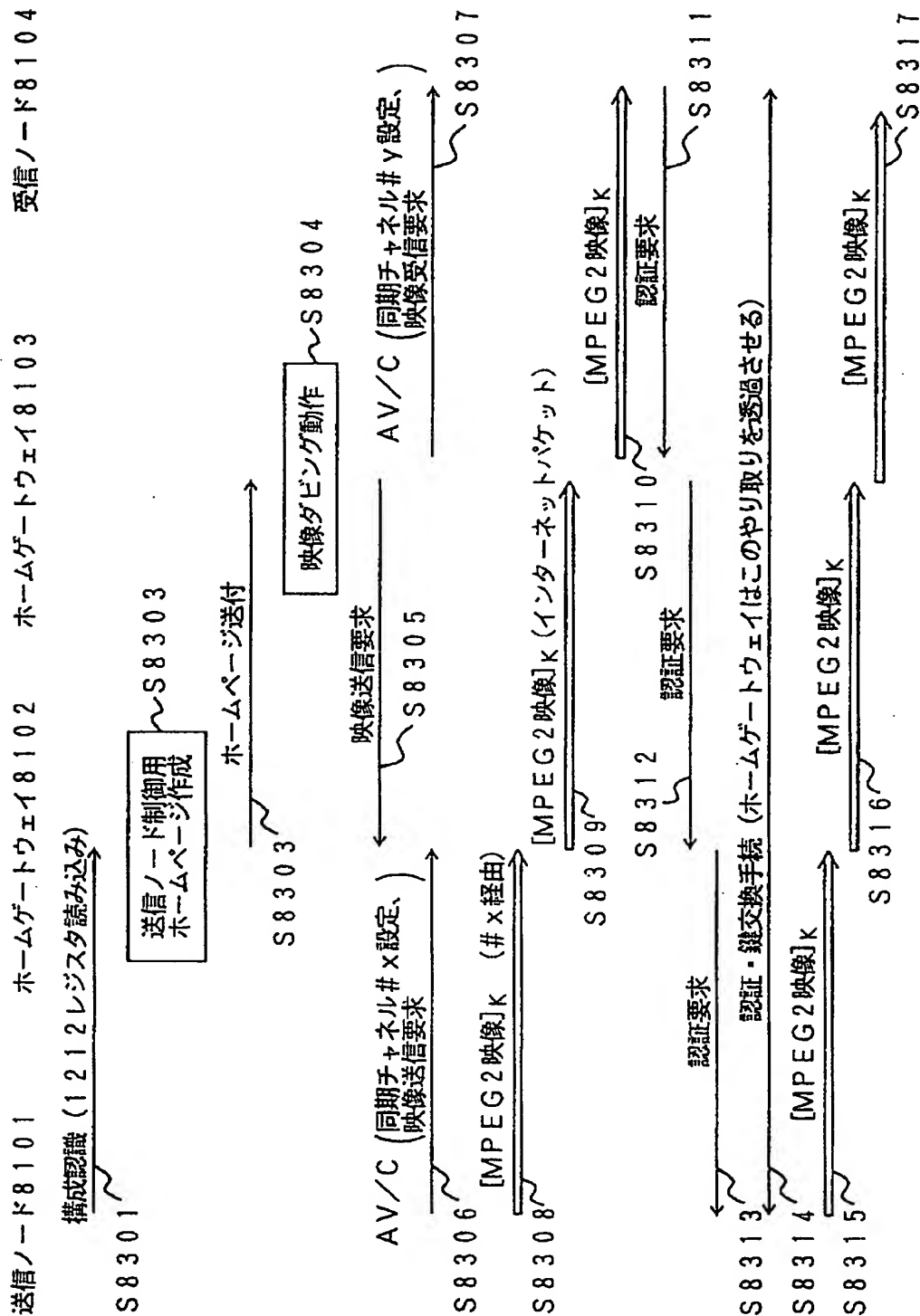
【図 73】



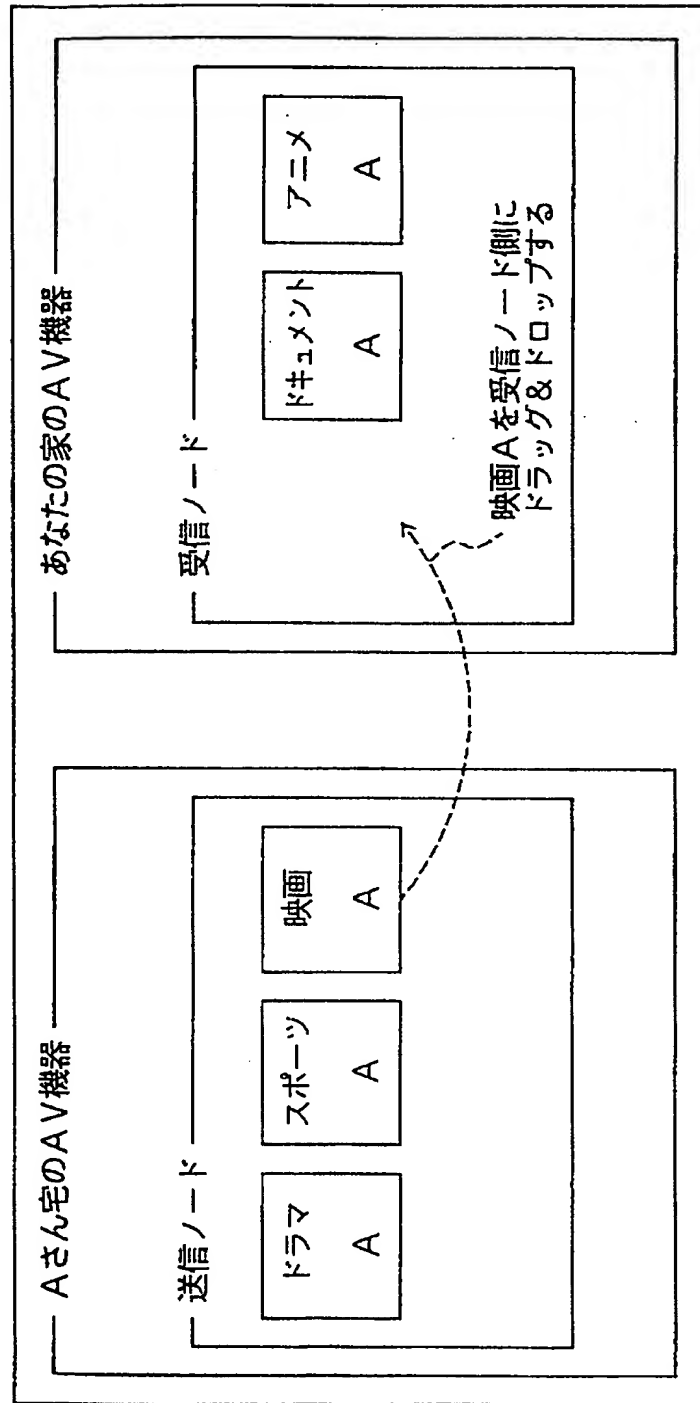
【図 74】



【図 7 5】

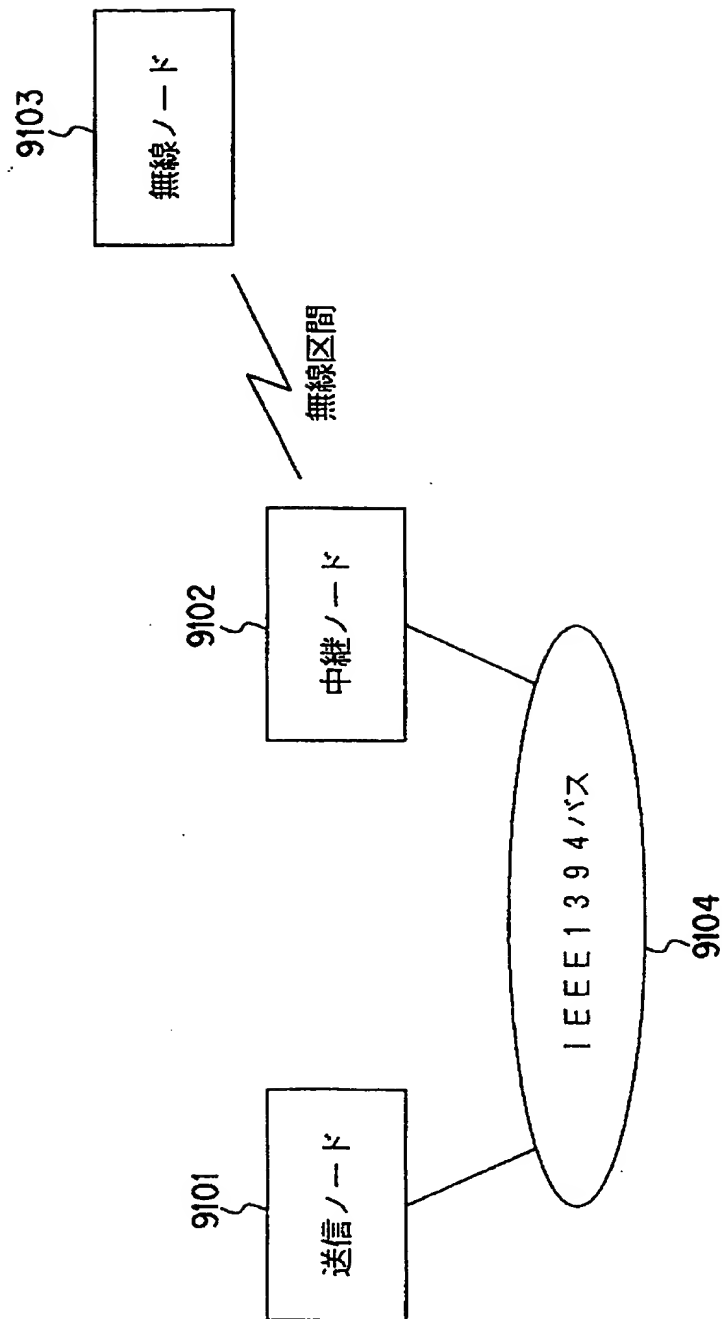


【図 76】

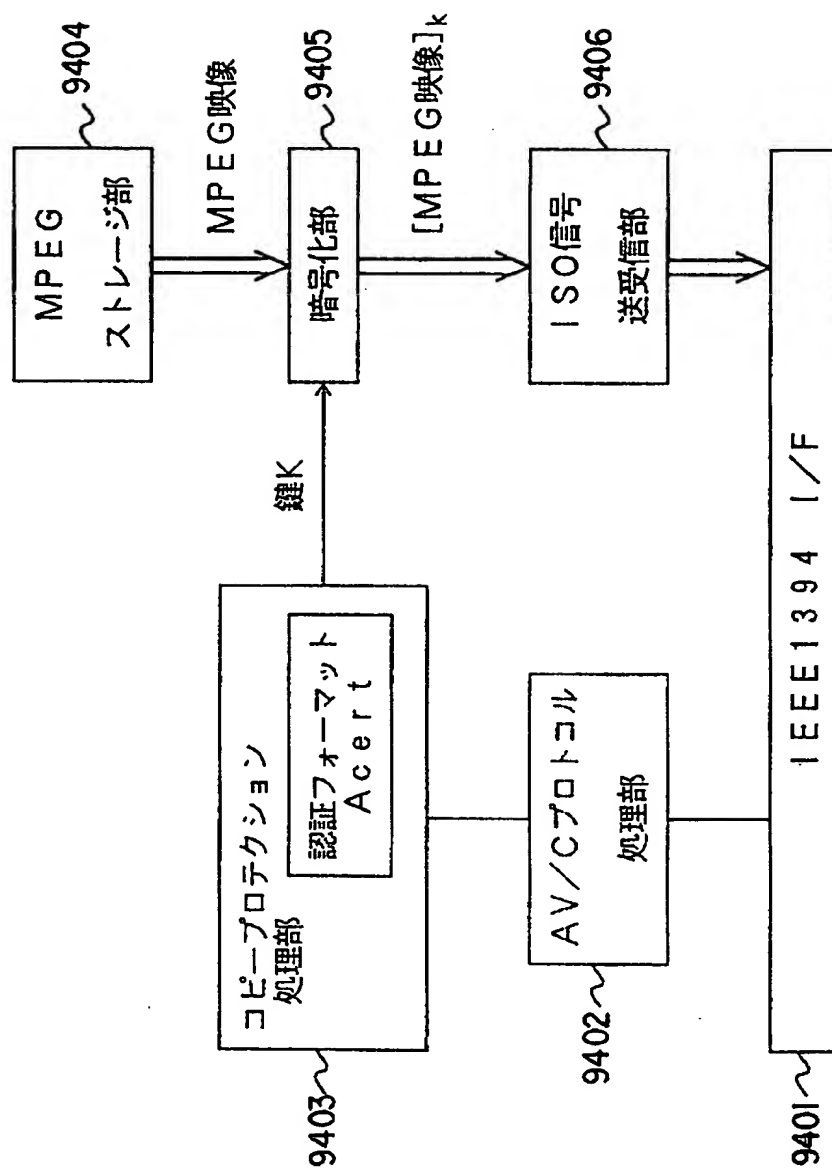




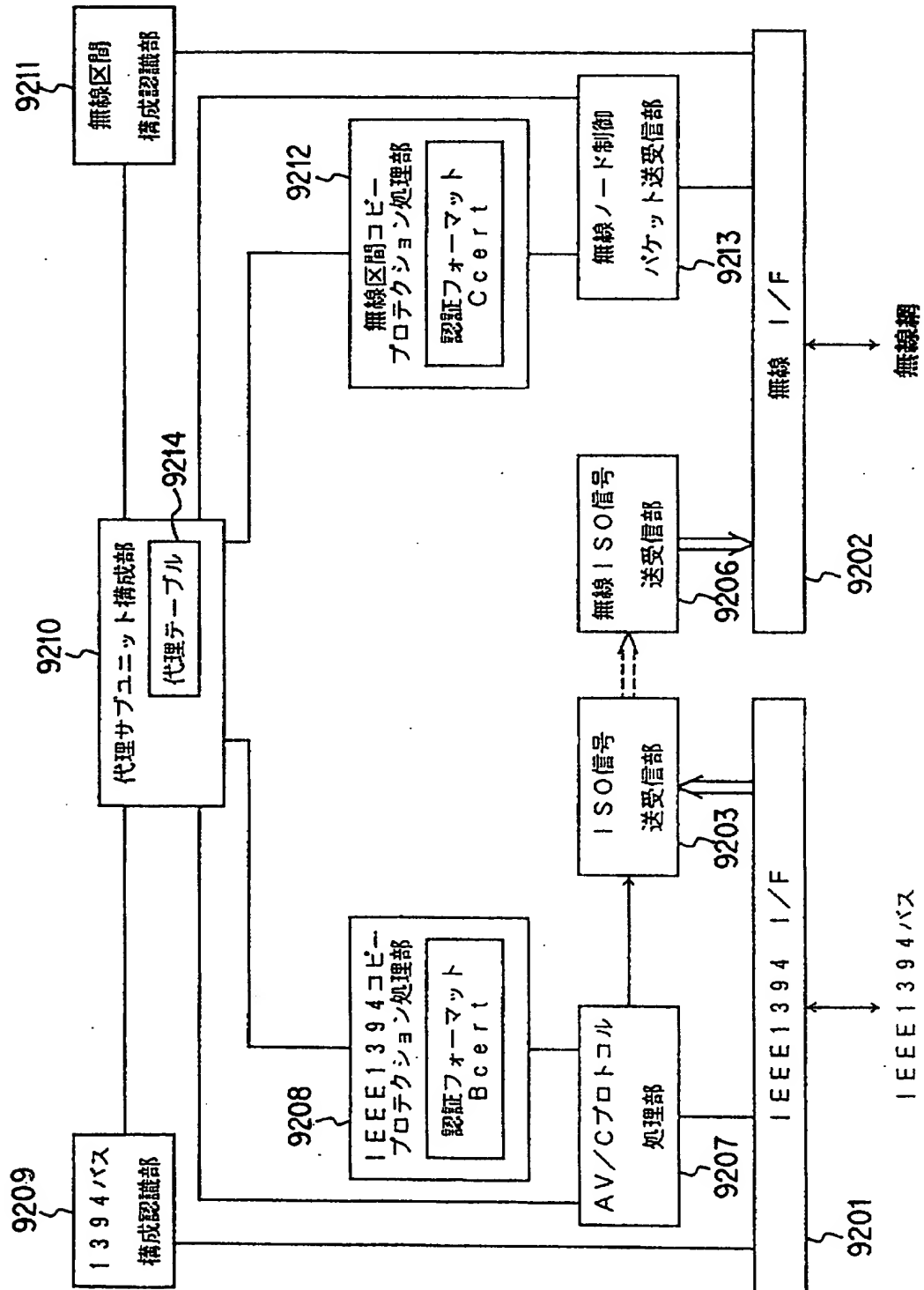
【図 7 7】



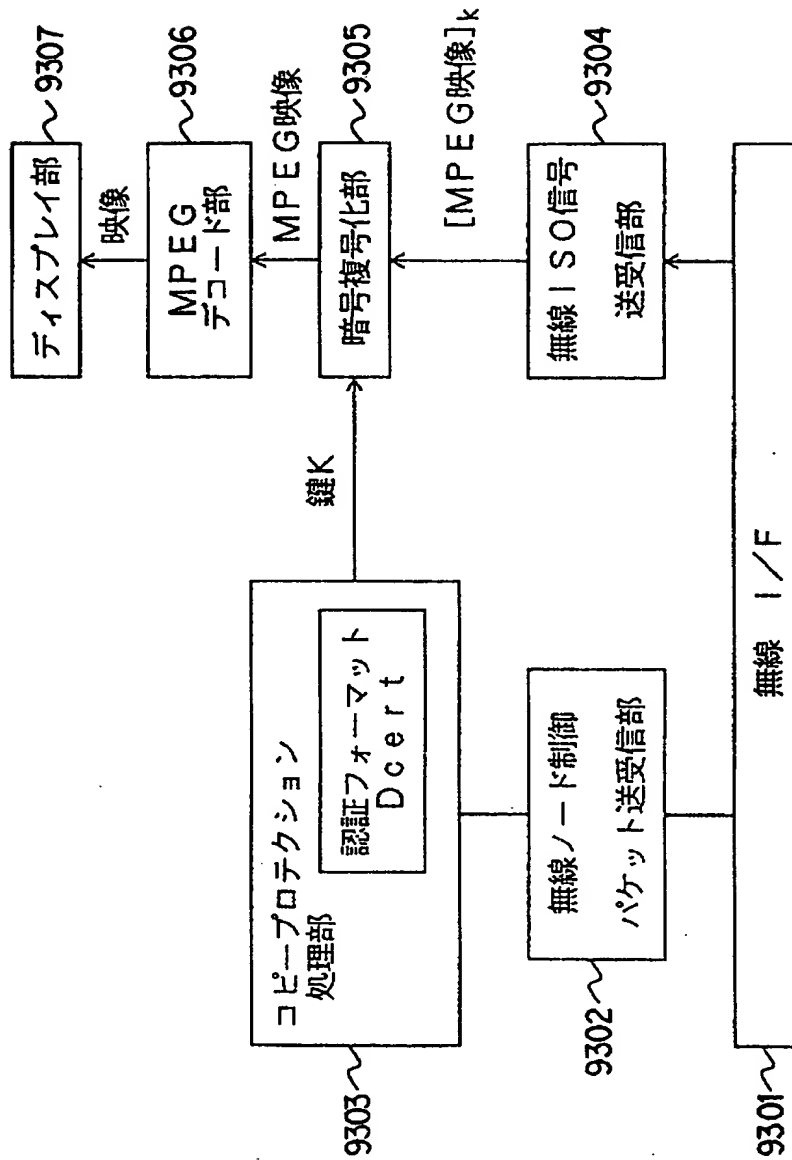
【図 78】



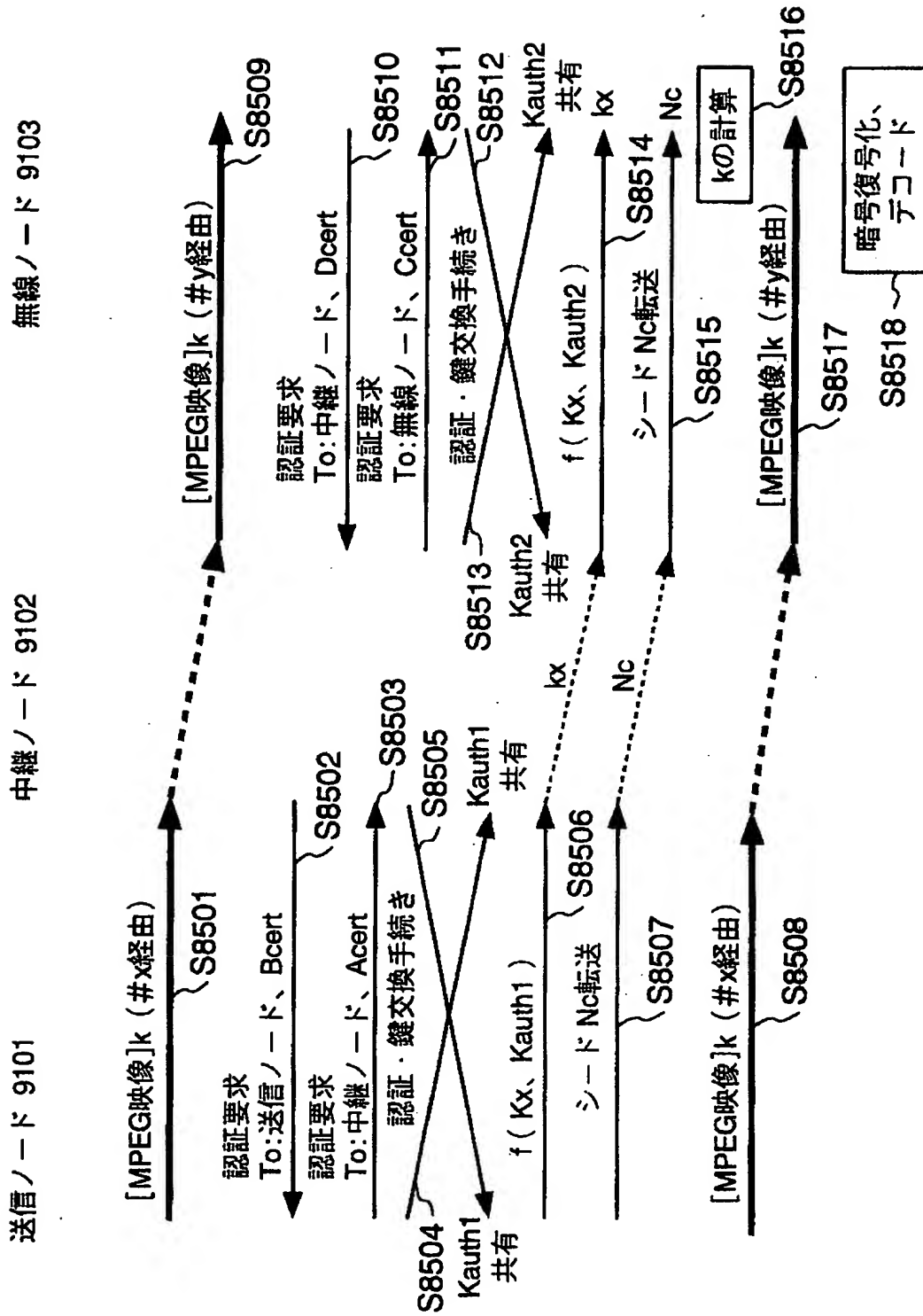
【図 7 9】



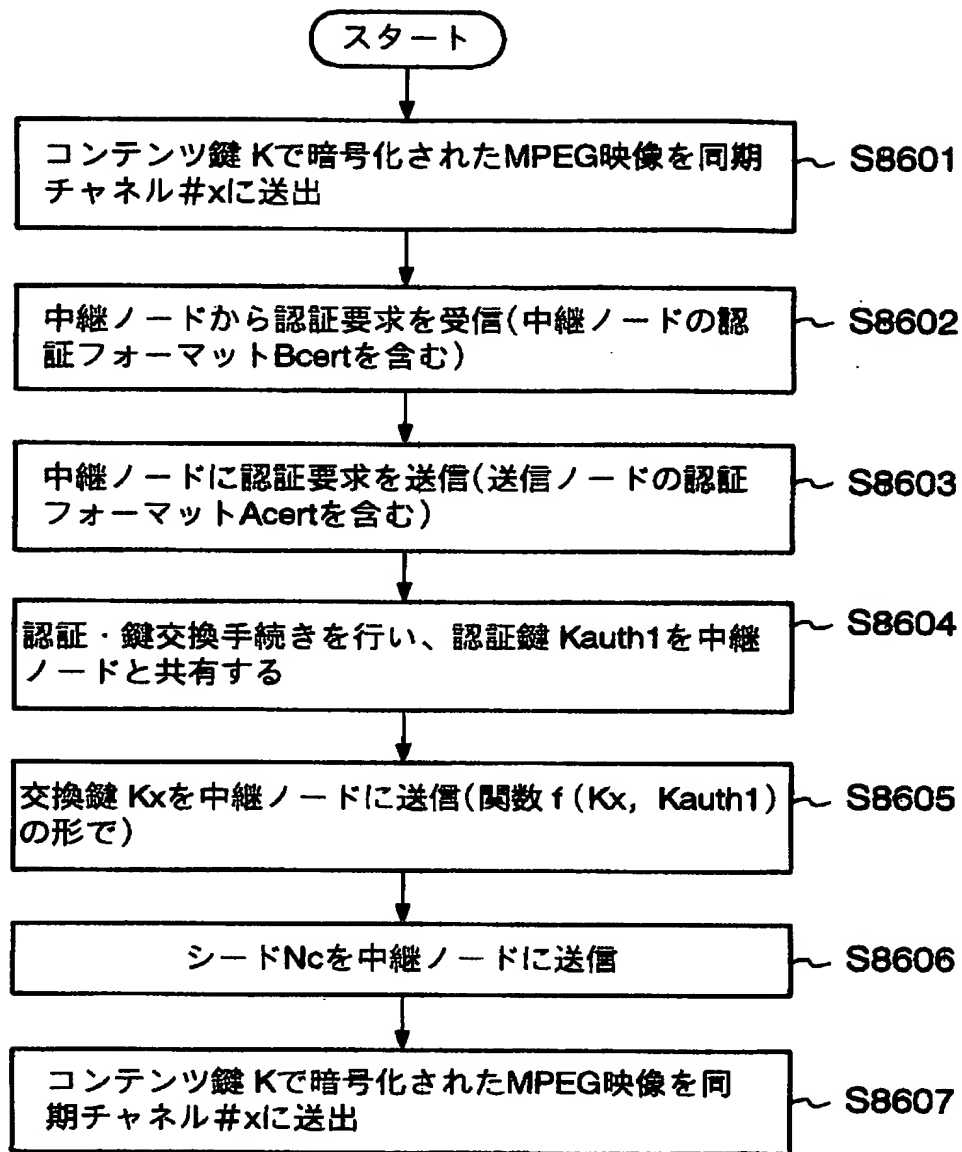
【図 8 0】



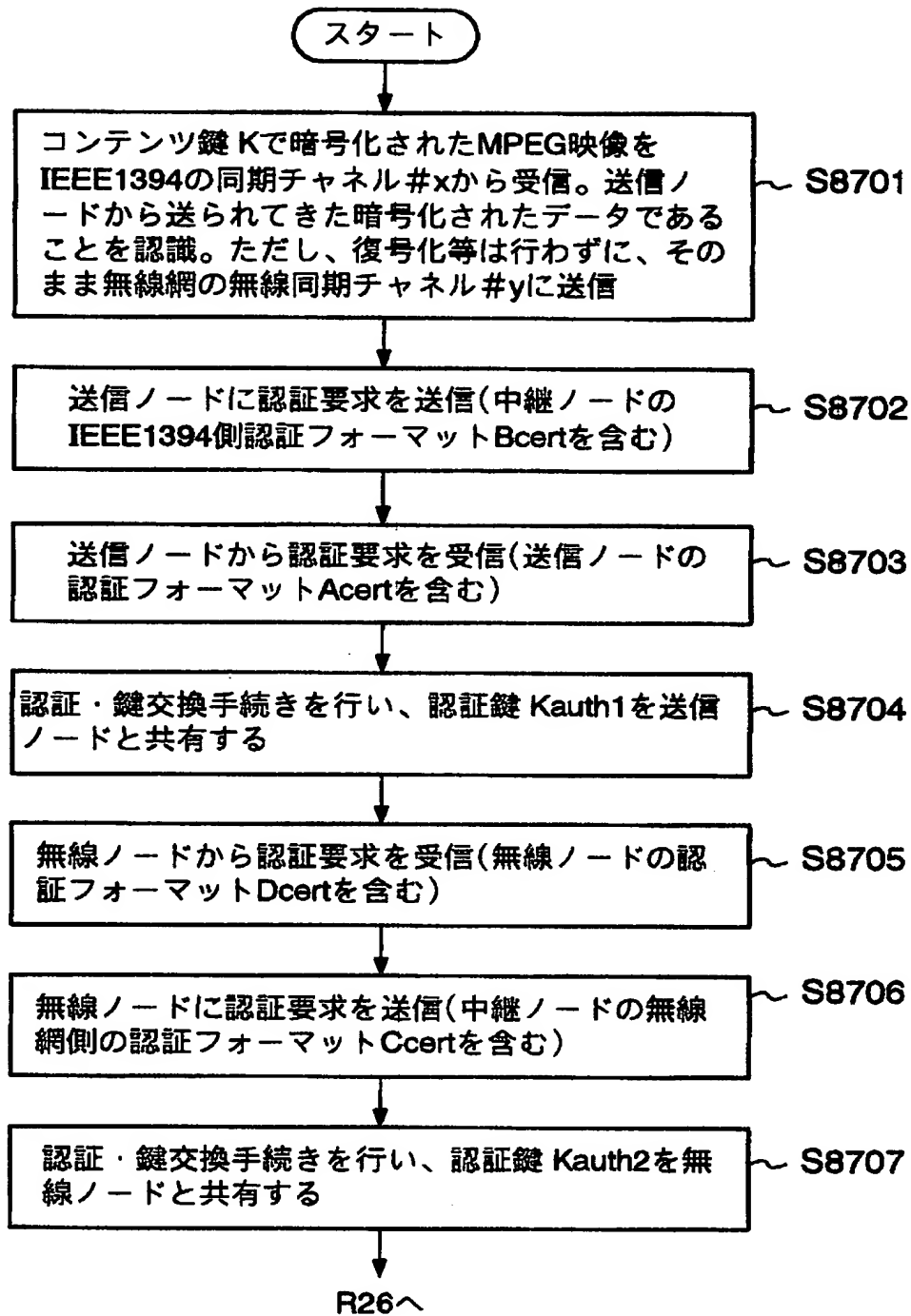
【図 81】



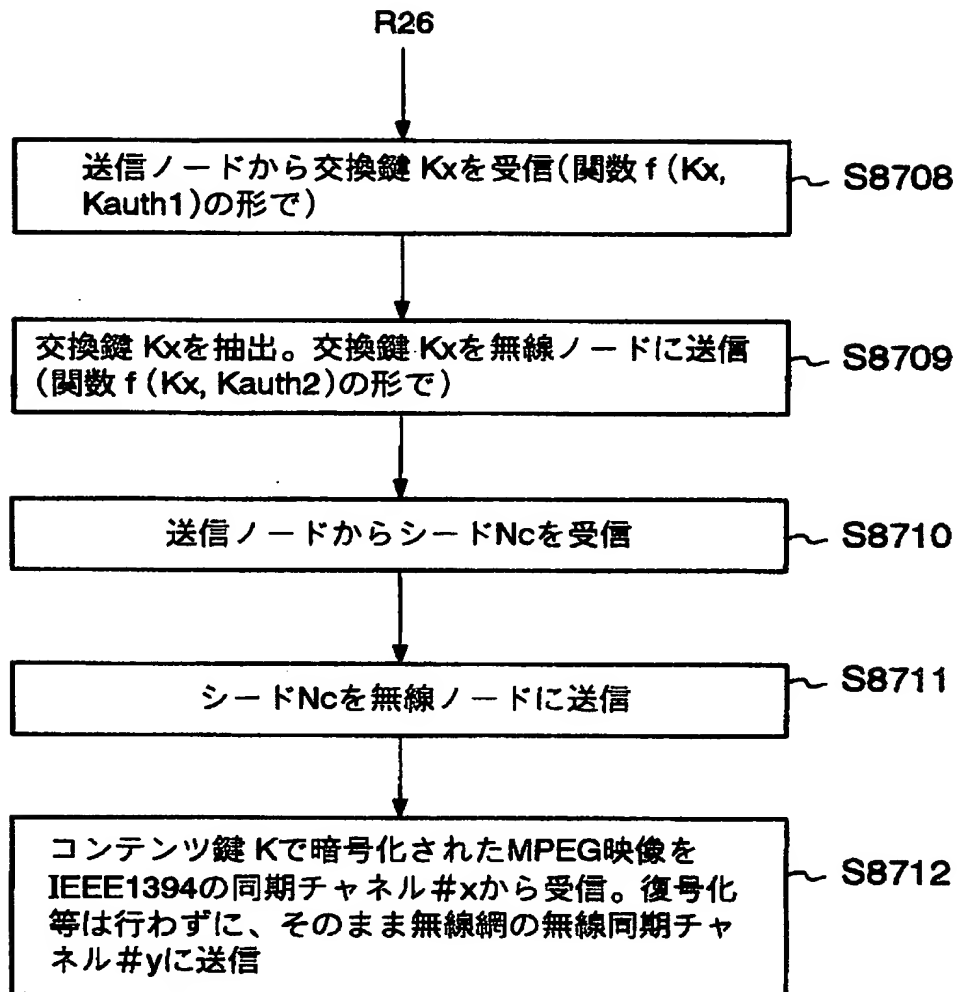
【図 8 2】



【図 8 3】

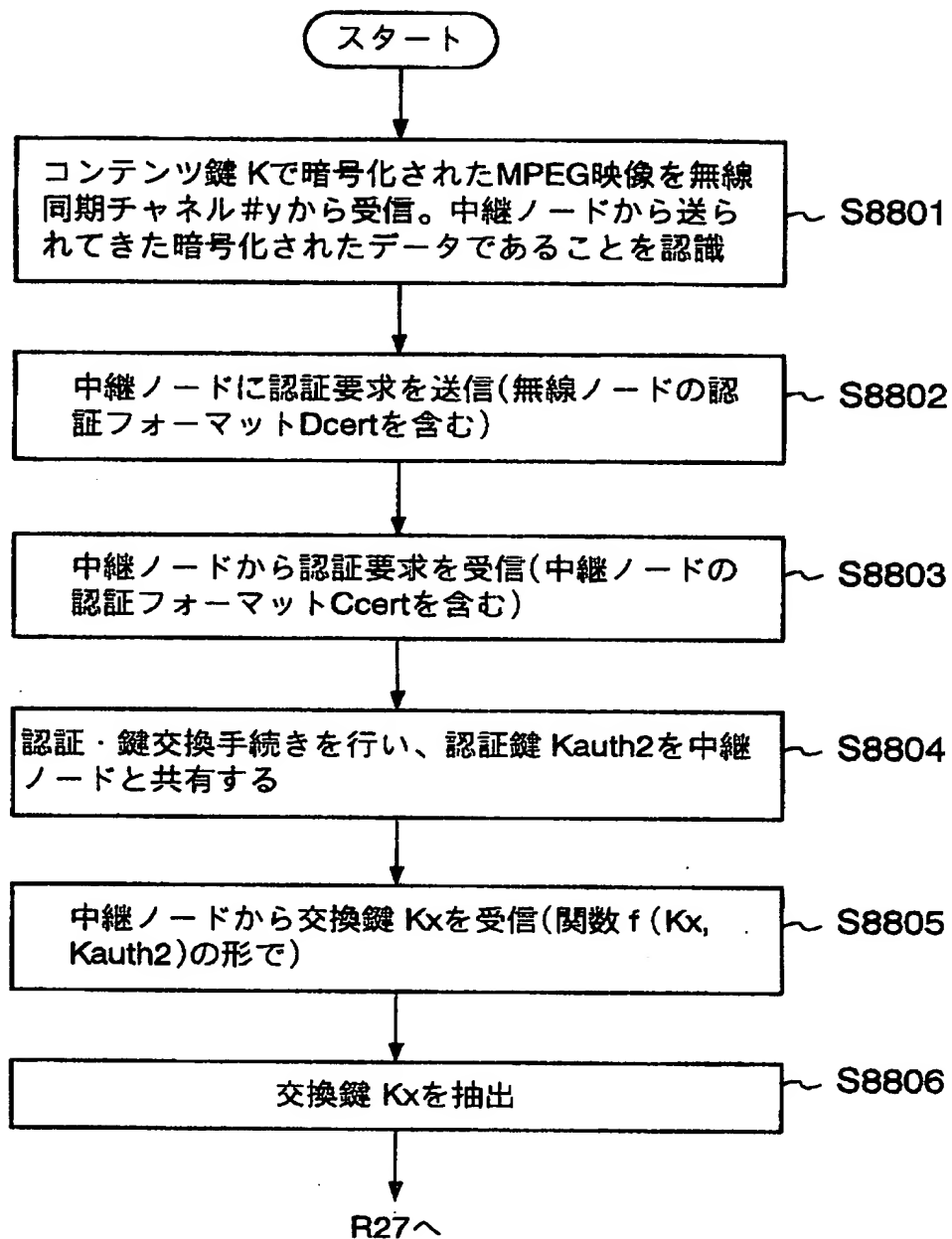


【図 84】

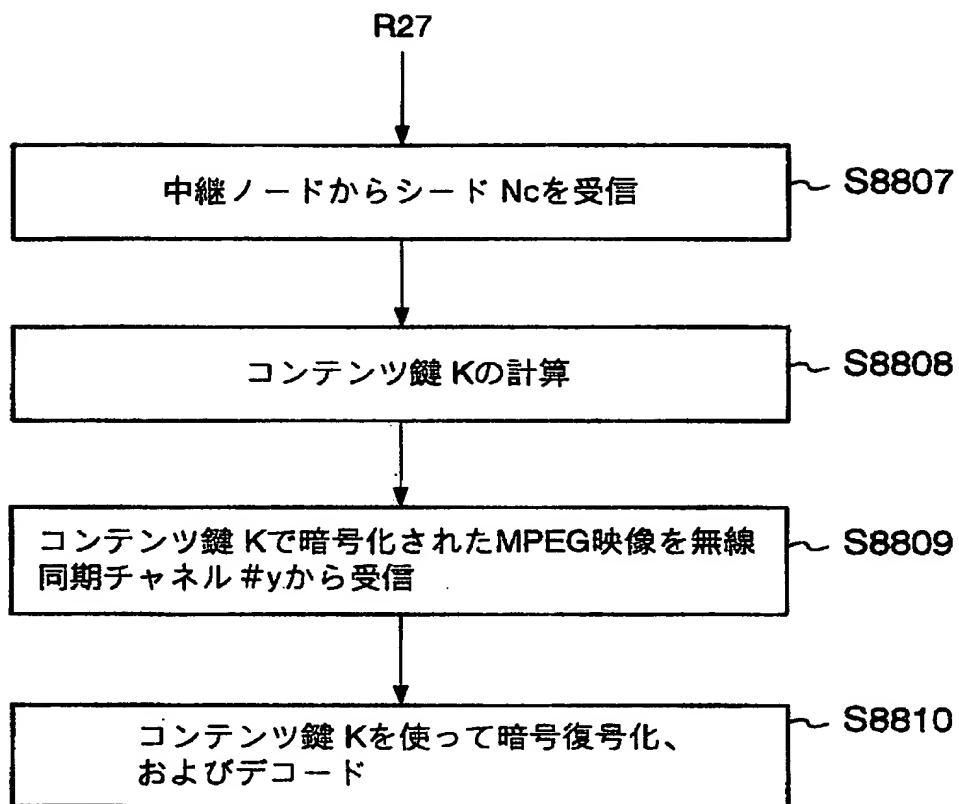




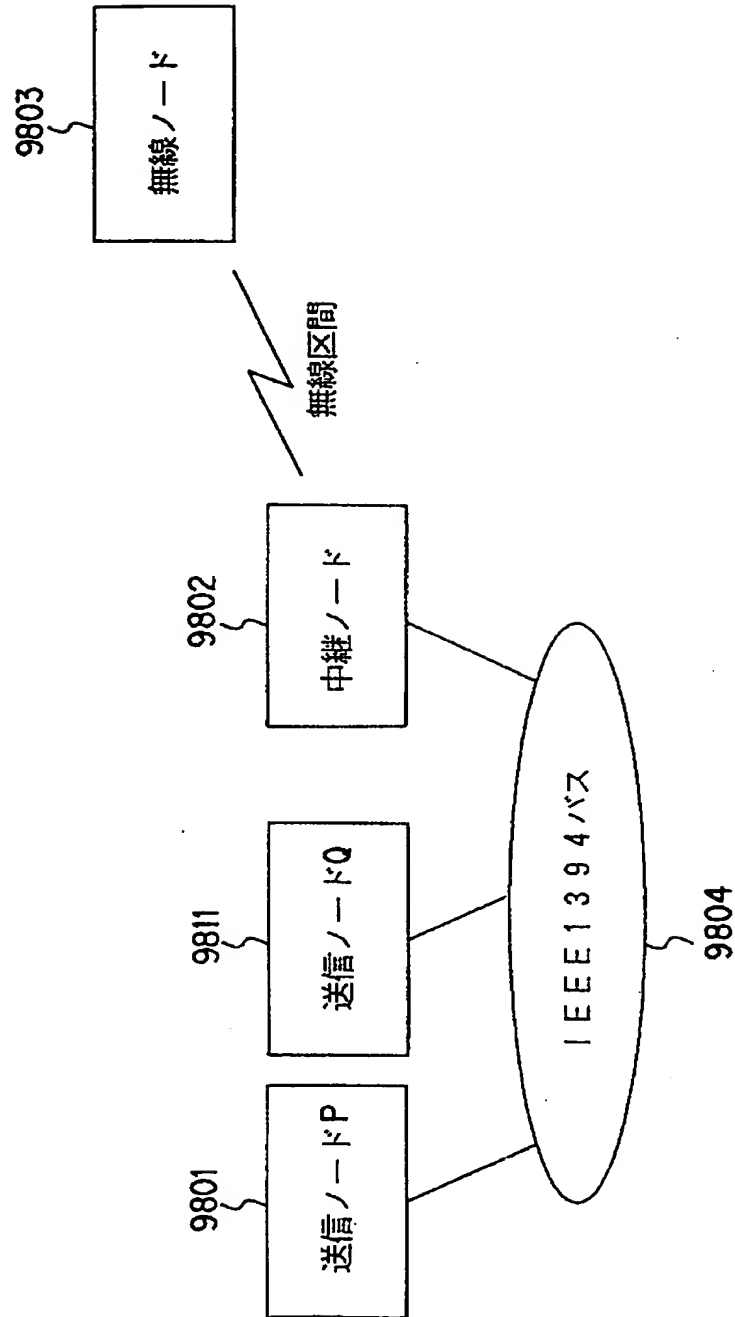
【図 85】



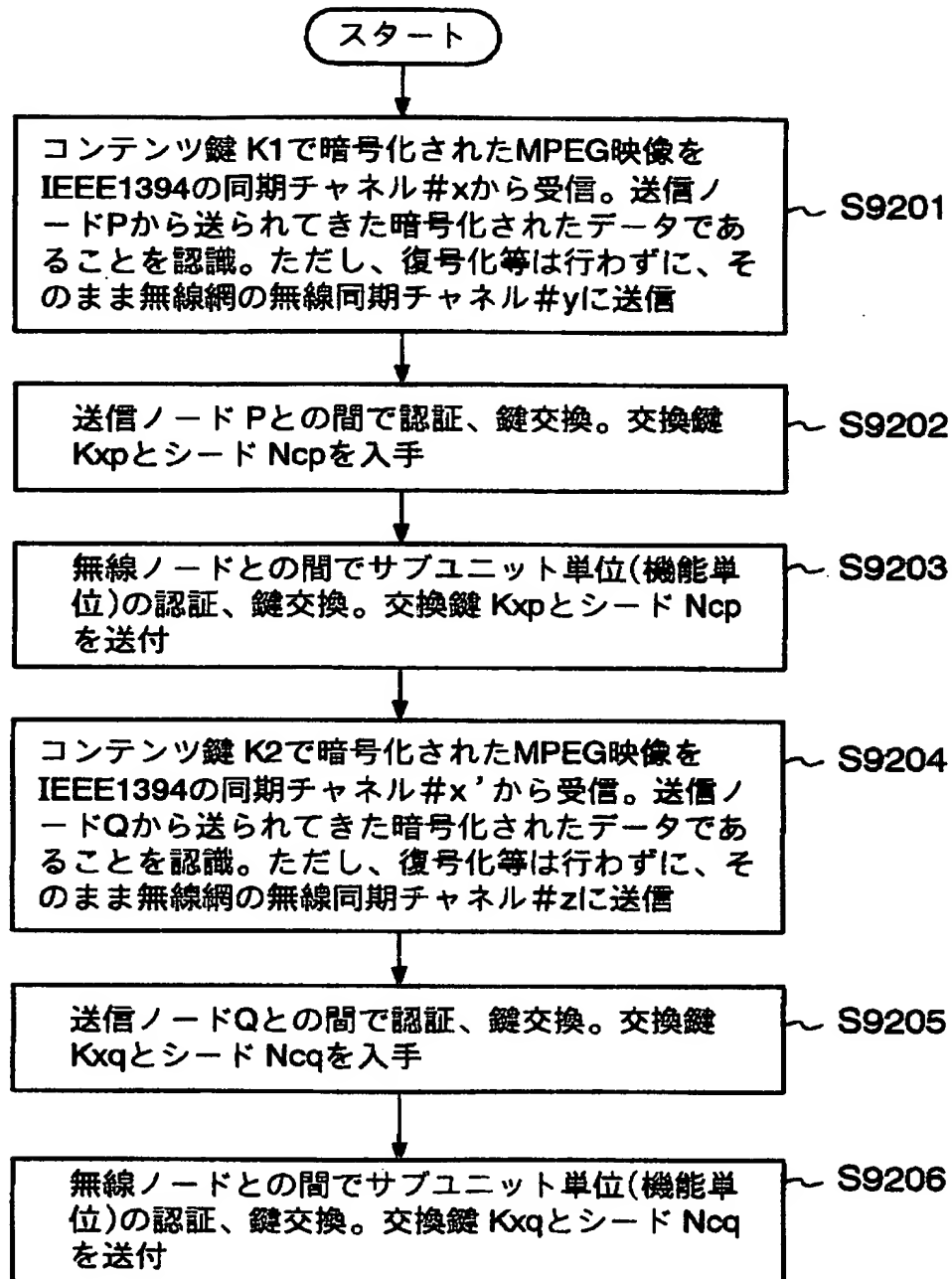
【図 86】



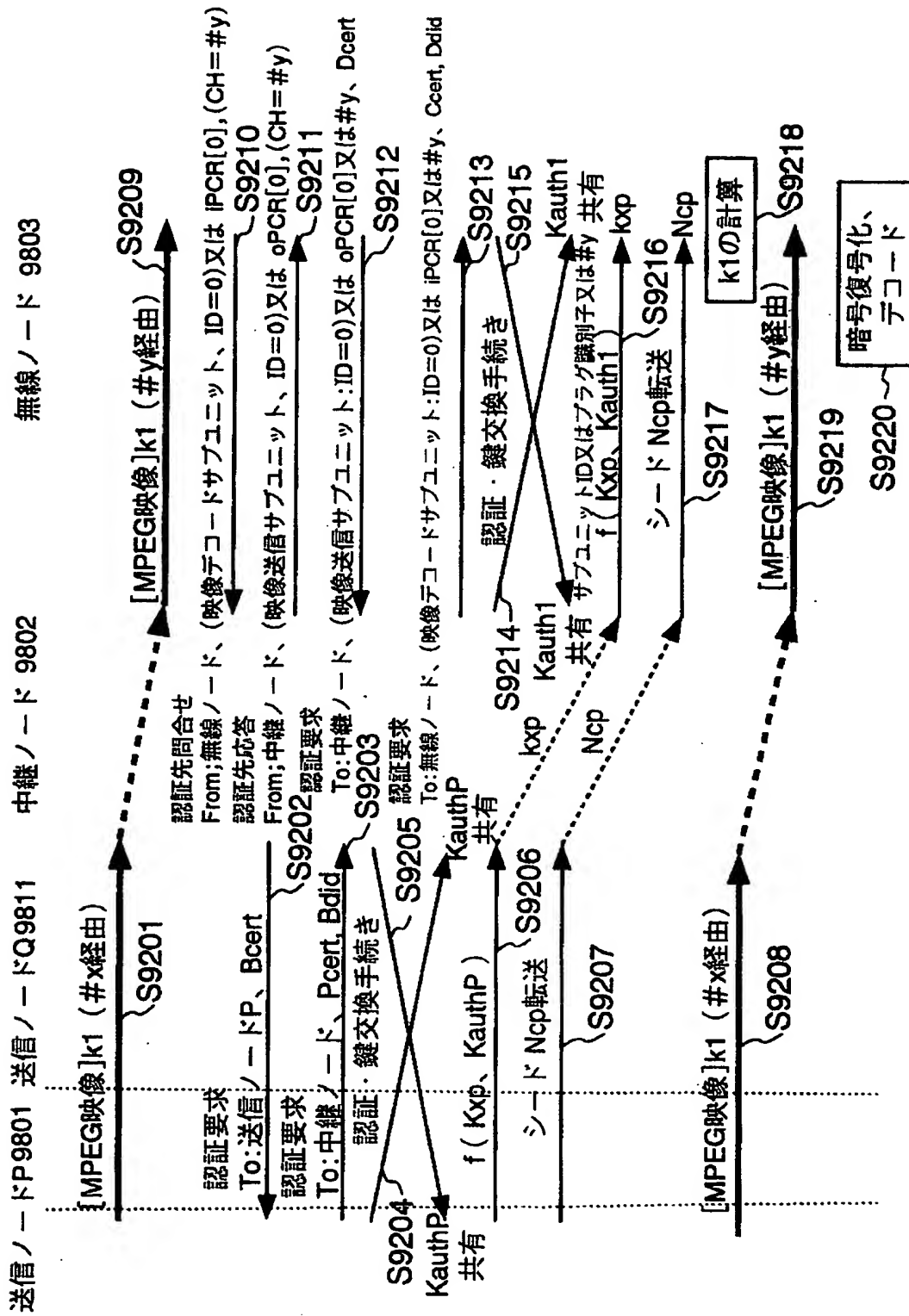
【図 87】



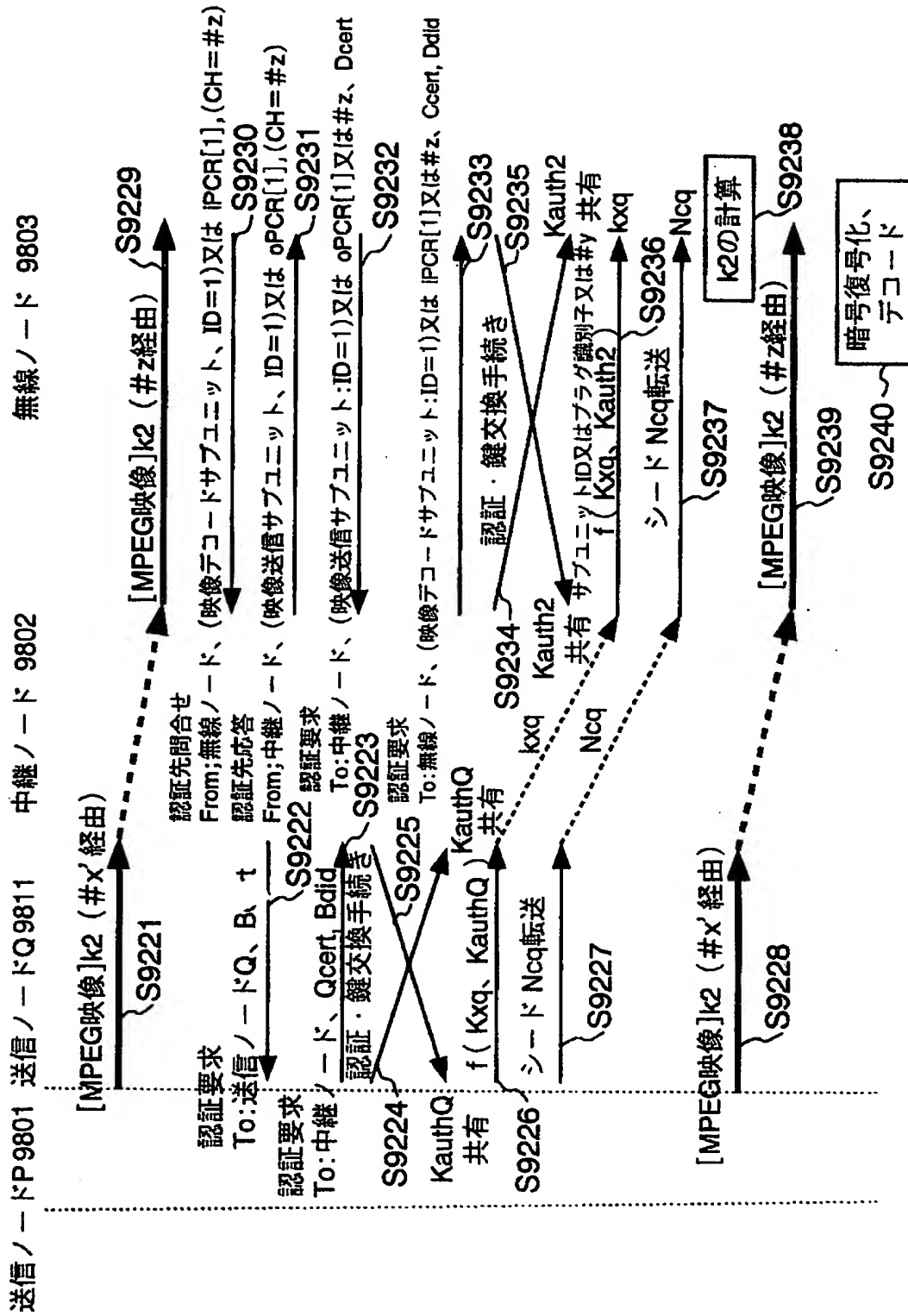
【図 8 8】



【図 8 9】



【図 9 0】



【書類名】 要約書

【要約】

【課題】 同じネットワークには接続されていない装置間のコンテンツ保護手続きを可能とする中継装置を提供すること。

【解決手段】 第1のネットワーク104と第2のネットワークに接続され、第2のネットワーク上の装置103を自中継装置102上のものとして第1のネットワーク104側に開示する機能と、第1のネットワーク104上の装置101から装置103宛の制御コマンドを受信した場合、これに対応する制御コマンドを装置103へ送信する機能と、装置101から装置103宛のコンテンツ保護情報を受信した場合、これに変更を加えずに装置103へ送信する機能と、装置101から装置103宛に先のコンテンツ保護情報から得られるコンテンツ鍵で保護されたコンテンツを受信した場合、これに変更を加えずに装置103へ送信する機能とを有する。

【選択図】 図1

出 願 人 履 歴 情 報

識別番号 [000003078]

1. 変更年月日	1990年 8月22日
[変更理由]	新規登録
住 所	神奈川県川崎市幸区堀川町72番地
氏 名	株式会社東芝